# UNIVERSIDADE SAGRADO CORAÇÃO

ALEXANDRE MEIRA LIMA

# UM ESTUDO DE TRANSMISSÃO DE VOZ EM REDES SEM FIO IP COM WDS ASSOCIADAS COM MECANISMOS DE SEGURANÇA

BAURU 2014

# ALEXANDRE MEIRA LIMA

# UM ESTUDO DE TRANSMISSÃO DE VOZ EM REDES SEM FIO IP COM WDS ASSOCIADAS COM MECANISMOS DE SEGURANÇA

Trabalho de conclusão de curso apresentado ao Centro de Ciências Exatas como parte dos requisitos para obtenção do título de bacharel em Ciência da Computação, sob orientação do Prof. Esp. Alex Setolin Beirigo.

#### Lima, Alexandre Meira.

L7324e

Um estudo de transmissão de voz em redes sem fio IP com WDS associadas com mecanismos de segurança / Alexandre Meira Lima. -- 2014.

59f. : il.

Orientador: Prof. Esp. Alex Setolin Beirigo.

Trabalho de Conclusão de Curso (Graduação em Ciência da Computação) – Universidade do Sagrado Coração – Bauru – SP.

1. Asterisk. 2. Voip. 3. WDS. 4. Criptografia. 5. VPN. I. Beirigo, Alex Setolin. II. Título.

# ALEXANDRE MEIRA LIMA

# UM ESTUDO DE TRANSMISSÃO DE VOZ EM REDES SEM FIO IP COM WDS ASSOCIADAS COM MECANISMOS DE SEGURANÇA

Trabalho de conclusão de curso apresentado ao Centro de Ciências Exatas como parte dos requisitos para obtenção do título de bacharel em Ciência da Computação, sob orientação do Prof. Esp. Alex Setolin Beirigo.

Banca Examinadora:

Prof. Esp. Alex Setolin Beirigo Universidade do Sagrado Coração

Prof. Esp. Henrique Pachioni Martins Universidade do Sagrado Coração

Prof. Me. Wallace de Paula Universidade do Sagrado Coração

Bauru, 02 de dezembro de 2014.

#### RESUMO

A necessidade de comunicação entre todos os pontos de uma organização é de fundamental importância, mas muitas vezes ocorre de determinados setores estarem em um espaço geográfico muito distante, fazendo-se necessário a utilização da tecnologia para realizar a comunicação entre estes pontos; comunicação esta que deve ser provida de qualidade e segurança. Entretanto as empresas de telefonia cobram altos valores para prover este tipo de serviço, fazendo com que as empresas demandem grandes quantias de recursos para conseguirem se comunicar. Uma alternativa para reduzir os custos com telefonia, mas ainda mantendo qualidade na comunicação, é a implementação de um servidor Asterisk, em conjunto com VPNs configuradas de forma criptografada, garantindo segurança e qualidade dos dados trafegados. Atualmente o uso de equipamentos sem fio tem aumentado significativamente, mas o hardware destes dispositivos é um pouco mais limitado, necessitando a tomada de cuidados ao se utilizar técnicas de segurança muito complexas, pois quanto maior o nível de complexidade, maior será o impacto causado à rede, então usando a tecnologia WDS para ampliar a capacidade do sinal wireless, o objetivo deste trabalho será o monitoramento de chamadas, avaliando assim quais serão as técnicas mais viáveis para rede sem fio.

Palavras-chave: Asterisk. Voip. WDS. Criptografia. VPN.

#### ABSTRACT

The need for communication between all points of an organization is crucial, but occurs in certain sectors are in a very distant geographical space, the use of technology is needed to realize the communication between these points, this communication should be provided with quality and safety, however the telephone companies charge high values to provide this type of service, causing companies demanding large amounts of resources to manage to communicate. An alternative to reduce telephony costs, while still maintaining quality in communication, is implementing an Asterisk server, in conjunction with VPNs configured with encryption types, ensuring safety and quality of data traffic. Currently the use of wireless devices has increased significantly, but the hardware of these devices is a bit more limited, requiring taking care when using very complex security techniques, because the higher the level of complexity, the greater the impact on network, then using the WDS technology to expand the capacity of the wireless signal, the goal will be monitoring calls, thus assessing what will be the most viable techniques for wireless network.

Keywords: Asterisk. Voip. WDS. Encryption. VPN.

# LISTA DE FIGURAS

Figura 1 - Protocolo TCP/IP	.11
Figura 2 - Arquitetura Voip	.12
Figura 3 - Conexão Voip	. 14
Figura 4 - Comparativo WEP/WPA	18
Figura 5 - Integridade WPA 2	. 19
Figura 6 - Demonstrativo de Possíveis VPNs	. 20
Figura 7 - Arquitetura Asterisk	. 22
Figura 8 - Rede WDS	. 25
Figura 9 - Cenário para testes WDS	27
Figura 10 - Roteador Principal	28
Figura 11 - Roteador WDS	
Figura 12 - Roteador WDS configuração segurança	30
Figura 13 - Status Openvpn	.31
Figura 14 - Executar OpenVpn como Administrador	33
Figura 15 - Verificação Asterisk	. 35
Figura 16 - Login Asterisk	. 36
Figura 17 - Interface Asterisk	. 36
Figura 18 - Funcionamento Asterisk	. 37
Figura 19 - Cadastrar Novo Usuário Asterisk	. 38
Figura 20 - Cadastrando Novo Usuário Asterisk	. 39
Figura 21 - Status Asterisk	. 39
Figura 22 - X-Lite 4.0 Interface	40
Figura 23 - Configuração Nova Conta X-Lite	41
Figura 24 - Dados Conta X-Lite	.41
Figura 25 - X-Lite Conectado	.42
Figura 26 - Interface Zoiper	. 43
Figura 27 - Configuração Conta Zoiper	43
Figura 28 - Zoiper Conectado	. 44
Figura 29 - Interface Wireshark	. 45
Figura 30 - Resultados Wireshark	. 46
Figura 31 - Resultados Sem Criptografia	. 47
Figura 32 - Resultados Criptografia WEP	.47
Figura 33 - Resultados Criptografia WAP	.47
Figura 34 - Resultados Criptografia WPA-PSK	.48
Figura 35 - Gráfico Pacotes	.48
Figura 36 - Gráfico Média Pacotes p/ Segundo	. 49
Figura 37 - Gráfico Média Tamanho Pacotes	. 49

# LISTA DE SIGLAS

AP	ACCESS POINT
ATM	ASYNCHRONOUS TRANSFER MODE
CODEC	CODIFICADOR/DECODIFICADOR
IP	INTERNET PROTOCOL
IPSEC	INTERNET PROTOCOL SECURITY PROTOCOL
L2F	LAYER 2 FORWARDING
L2TP	LAYER 2 TUNNELING PROTOCOL
MCU	
MGCP	MEDIA GATEWAY CONTROL PROTOCOL
NAT	NETWORK ADDRESS TRANSLATION
PBN	PACKET BASED NETWORK
POP3	
РРТР	
RC4	
RDSI	
RTPC	
SIP	
TCP/IP	TRANSMISSION CONTROL PROCOTOL/ INTERNET PROTOCOL
TLS/SSL	TRANSPORT LAYER SECURITY/ SECURE SOCKET LAYER
TKIP	
VOIP	
VPN	VIRTUAL PRIVATE NETWORK
WDS	WIRELESS DISTRIBUTION SYSTEM
WEP	WIRED EQUIVALENT PRIVACY
WPA	
WPA2-PKS	WI-FI PROTECTED ACCESS 2 PRE-SHARED KEY

# SUMÁRIO

<b>1</b> 1.1 1.2 <b>1.2.1</b> <b>1.2.2</b> 1.3	INTRODUÇÃO	339990
2 2.1 2.2 2.3 2.3.1 2.3.2 2.3.1 2.3.2 2.3.3 2.4 2.5 2.6 2.7	REFERENCIA TEÓRICO11PROTOCOLO TCP/IP11VOICE OVER INTERNET PROTOCOL12CRIPTOGRAFIA15Wired Equivalent Privacy16Wi-Fi Protected Access17Wi-Fi Protected Access 2 Pre-Shared Key18VIRTUAL PRIVATE NETWORK19ASTERISK21WIRESHARK22WIRELESS DISTRIBUTION SYSTEM24	11255739134
<b>3</b> 3.1 3.2 <b>3.2.1</b> <b>3.2.2</b> 3.3 <b>3.3.1</b> <b>3.3.2</b> 3.4 3.5 3.6 3.7 3.8	METODOLOGIA20EQUIPAMENTOS20WDS27Roteador Principal27Roteador WDS29OPENVPN30Servidor Openvpn31Clientes Openvpn32ASTERISK35X-LITE44ZOIPER44RESULTADOS44	5577901250246
<b>4</b> 4.1 <b>REFE</b>	CONSIDERAÇÕES FINAIS	) )
APÊN APÊN	DICE A - CONFIGURAÇÃO SERVIDOR OPENVPN UBUNTU54 DICE B - CONFIGURAÇÃO SERVIDOR ASTERISK57	<b>1</b> 7

# 1 INTRODUÇÃO

Com o avanço da tecnologia, as redes de computadores vêm crescendo cada vez mais, e não somente as cabeadas, pois hoje o WDS (*Wireless Distribution System*) possui a capacidade e ampliar o sinal wireless e garante a melhor rota para que os pacotes possam ser trafegados, tornando o uso das redes sem fio mais frequentes. (ALBUQUERQUE, 2014).

As redes de computadores tornaram-se essenciais para a sociedade humana, pois elas estão presentes desde as grandes corporações até nossas casas interligando dispositivos entre si, e com a internet, nos trazendo grandes praticidades e nos proporcionando os mais variados tipos de serviços.

Dentre todos os serviços disponíveis alguns vêm ganhando grande espaço, como o VOIP (*Voice Over Internet Protocol* – Voz sobre Protocolo de Internet) que realiza a transformação de sinais de áudio analógicos, como os de uma chamada telefônica, em dados digitais, assim podendo ser transferidos através de uma rede de computadores ou Internet. (SHALDERS, 2010).

Também podemos citar a VPN (*Virtual Private Network* – Rede Privada Virtual) que consiste em uma rede privada construída sobre uma infraestrutura de uma rede pública, normalmente a Internet, usada para interligar de modo seguro de baixo custo redes distantes. Como ela estará trabalhando sobre uma rede pública é preciso tomar medidas de segurança, ou seja, utilizar técnicas de criptografia para que caso os dados trafegados por esta rede sejam interceptados não possam ser decifrados. (MARTINS, 2009).

Com o crescimento da internet, o tráfego de dados tem sobressaído sobre o tráfego telefônico, tornando o VOIP uma opção bastante atrativa, pois seu custo é muito menor quando comparado com as companhias telefônicas. (TANENBAUM, 2003). Entretanto é preciso verificar a segurança e a qualidade dos dados trafegados, principalmente em redes sem fio, que possuem uma largura de banda e processamento mais baixo se comparados a uma rede cabeada, é preciso garantir tráfego seguro dos dados e integridade dos pacotes, sem utilizar grandes técnicas de segurança para não acabar interferindo e degradando o desempenho da rede, conseguindo segurança e desempenho satisfatórios.

#### 1.1 JUSTIFICATIVA

Atualmente a comunicação é de vital importância, principalmente em empresas, pois precisam estar sempre a par do que está acontecendo para tomar as melhores decisões,

entretanto empresas de telefonia cobram caro por seus serviços, tornando necessária à busca por soluções mais baratas. Uma alternativa para contornar estes altos cultos de telefonia seria a utilização da internet, com serviços VoIP, ou seja, realizar ligações entre equipamentos da rede através da internet.

Para utilizar os serviços VoIP é necessário a configuração de um servidor PABX, como o Asterisk que se trata de um software completo para o gerenciamento de telefonia. Ele possui licença GPL - *General Public License*, não gerando custos para sua utilização.

O tema "Um Estudo de Transmissão de Voz em Redes sem Fio IP com WDS Associadas com Mecanismos de Segurança" foi escolhido, pois os novos equipamentos nos proporcionam uma forma mais fácil e rápida de se manter conectado e realizar chamadas através da rede, mas é preciso analisar o quanto isso e viável e seguro. Entretanto não basta apenas baratear os custos, mas o serviço precisa ser de qualidade.

Visando verificar a eficiência deste serviço, este trabalho visa realizar um comparativo utilizando cenários com configurações de criptografias diferentes, analisando o desempenho das chamadas em redes sem fio.

#### 1.2 OBJETIVOS

#### 1.2.1 Objetivo Geral

O objetivo deste trabalho é a criação e configuração de uma rede sem fio utilizando WDS com um servidor Asterisk. Realizando chamadas entre os equipamentos que estarão interligados utilizando uma VPN, implementada com métodos de criptografia, analisando o desempenho da rede durante as chamadas.

#### 1.2.2 Objetivo Específico

Para alcançar os objetivos gerais, alguns objetivos específicos serão necessários:

- Levantamento bibliográfico;
- Criação e configuração de uma rede sem fio com WDS;
- Instalação e configuração de servidor Linux com Asterisk;
- Implementação de VPN com métodos de criptografia;
- Utilizar os tipos de criptografia WEP, WPA, WPA2-PSK;

- Instalação de duas estações Windows com softphones para comunicação;
- Configuração softphone em Android para comunicação;
- Captura dos pacotes trafegados com o software Wireshark;
- Análise dos pacotes em diferentes tipos de criptografia;
- Exibir os resultados obtidos em relatórios de fácil leitura.

#### **1.3 ESTRUTURA DO TRABALHO**

Para melhor compreensão, este trabalho está organizado da seguinte maneira:

O capítulo 2 corresponde ao referencial teórico, estando divido em subseções.

O capítulo 2.1 é apresentado o protocolo TCP/IP, bem como sua importância para as redes de computadores.

O capítulo 2.2 será apresentado o conceito de VOIP, ou seja, voz sobre IP, como este serviço pode ser usado para realizar ligações entre empresas.

No capítulo 2.3 será tratada criptografia, como proteger os pacotes que são trafegados na rede, garantindo que apenas o usuário de destino possa interpretar a mensagem, este capítulo está divido nos três métodos de criptografias: WEP, WPA e WPA2-PKS que serão utilizadas para a realização do estudo.

No capítulo 2.4 está o conceito de VPN, como é a ideia do túnel virtual bem como o OPENVPN que se trata de uma melhoria ao VPN convencional.

Já no capítulo 2.5 estará o Asterisk, um software para gestão de telefonia de baixo custo.

No capítulo 2.6 será apresentado o Wireshark, um software para captura e análise de pacotes trafegados na rede.

No capítulo 2.7 estará o WDS, que funciona como uma espécie de repetidor para rede sem fio.

No capítulo 3 será apresentada a metodologia que se pretende seguir para a realização do trabalho.

Já no capítulo 4 estará apresentado o cronograma em que este trabalho está sendo desenvolvido.

Por fim no capítulo 5 estará apresentado o que se espera conseguir com este trabalho.

#### 2 REFERENCIA TEÓRICO

#### 2.1 PROTOCOLO TCP/IP

Quando começaram a surgir às redes de rádio e satélite, os protocolos existentes até então começaram a ter problemas de interligação, forçando a necessidade de uma nova arquitetura de referência que pudesse conectar várias redes de modo uniforme. (BARBOSA, 2012).

Essa arquitetura é conhecida hoje como modelo de referência TCP/IP, pois ela consiste em um conjunto de protocolos diferentes, tendo entre eles os dois principais, TCP (*Transmission Control Procotol*) e IP (*Internet Protocol*), dando origem a seu nome. (TORRES, 2007).

Este modelo foi definido pela primeira vez em 1974, sendo projetado para sempre se manter funcionando, mesmo que parte dos hosts pare, sem comprometer o resto da rede. (TANEMBAUM, 2011).

O TCP/IP está dividido em quatro camadas, sendo Aplicação, Transporte, Internet e Interface, que são demonstradas na Figura 1:

CAMADAS	DEFINIÇÃO	PROTOCOLOS
Aplicação	Faz interface entre a rede e	HTTP, POP3, SMTP
	softwares aplicativos. Inclui	
	também serviços de autenticação.	
Transporte	Fornece uma variedade de serviços	TCP, UDP
	entre os dois computadores hosts,	
	incluindo o estabelecimento e a	
	finalização da conexão, controle de	
	fluxo, recuperação de erros e	
	segmentação de grandes blocos de	
	dados em partes menores para	
	transmissão.	
Internet	Endereçamento lógico, roteamento	IP
	e determinação de caminhos.	
Interface	Define os detalhes elétricos, óticos,	Ethernet, Frame Relay
	de cabeamento, de conectores e de	
	procedimentos requeridos para se	
	transmitirem os bits, representados	
	como alguma forma de energia e se	
	movendo através de um meio	
	físico.	

Figura 1 – Protocolo TCP/IP.

Fonte: TCP/IP (2014?).

#### 2.2 VOICE OVER INTERNET PROTOCOL

Atualmente a comunicação de dados cresceu intensamente, tornando-se a representativa da "Era da Informação", devido a Internet, ultrapassando o tráfego tradicional telefônico. A internet é capaz de realizar chamadas telefônicas, mas para que o sistema de pacotes de voz seja implementado, este deve ter a mesma qualidade que o sistema público de telefonia vem trazendo a seus usuários, para que assim as corporações possam integrar voz e dados em uma mesma infraestrutura. Desta forma reduzirá custos com equipes técnicas, infraestrutura diferenciada e ligações internacionais. (ROSA, 2007).

O VoIP (Voz sobre IP) trata-se de um modo de digitalizar, codificar, empacotar e enviar dados de voz através de uma rede utilizando protocolos TCP/IP. A Figura 2 exemplifica como seria uma arquitetura para serviços Voip. (PINHEIRO, 2006).



Fonte: Pinheiro (2006).

Com o objetivo de unificar em uma única rede, a transmissão de dados e voz, para isso ser possível um conjunto de protocolos foi criado, chamado de H.323 que consiste em permitir comunicação de terminais utilizando aplicações de áudio, vídeo e multimídia. (H.323, 2006).

Sistemas VoIP permitem três tipos de arquitetura, sendo elas:

- PC-a-PC: nesta arquitetura, dois computadores em uma rede IP se comunicam para a troca de sinais de voz, sendo todo o tratamento realizado nos próprios computadores. A chamada de voz é estabelecida com base no endereço IP. Nesta arquitetura é possível utilizar telefones IP para substituir um PC. (ROSA, 2007).
- Gateway: aqui todas as chamadas passarão por um telefone padrão que ficará responsável por validar e transmitir as chamadas entre o destino e o fim.

Comumente é utilizado o protocolo H.323 para a transmissão dos pacotes de voz. (ROSA, 2007).

 Híbridas: como o próprio nome sugere, nesta arquitetura é realizada uma união entre PC-a-PC e Gateway. Para isto ser possível é preciso um serviço de mapeamento ou translação de endereços IP. (ROSA, 2007).

Os sistemas VoIP apresentam os seguintes protocolos, o SIP (*Session Initiation Protocol*), sendo a forma mais simples de modular e usar voz sobre IP e o MGCP (*Media Gateway Control Procolo*), que possui o controle de chamadas, transmissões e sinalização, monitorando os troncos de telefonia e enviando mensagens de mídia para os endereços específicos.

O SIP é um protocolo baseado em texto, como HTML e SMTP, usado para iniciar, modificar ou terminar sessões ou chamadas multimídia entre usuários, ele usa conexões ponto-a-ponto, utilizando o protocolo UDP para transportar suas mensagens. O SIP define recomendações para serviços VoIP adicionais, como conferência, transferência, identificação, redirecionamento e distribuição de chamadas. Este protocolo possui dois tipos de agentes, sendo agentes usuários clientes e agentes usuários servidores. Os do tipo cliente realizam chamada SIP a outro terminal, já os servidores recebem a ligação de um terminal, por exemplo, usuários clientes seriam telefones IP, softphones e gateways; os de servidores seriam: Proxy Server que é responsável por receber os pedidos do cliente e encaminhar para o agente usuário, ou outro servidor de proxy, caso o usuário não esteja sob sua administração. Como o usuário não se conecta diretamente com o agente servidor garante maior segurança, prove também funções como autenticação, controle de acesso, segurança e roteamento. O *Redirect Server* que recebe a conexão do usuário e repassa ao solicitante com informações do servidor, deixando que todo o gerenciamento da chamada seja realizado pelo usuário cliente. O Register Server apenas recebe registros do usuário cliente, e armazena informações como IP e ID do cliente em um Servidor de Banco de Dados. O Servidor de Banco de Dados é utilizado para armazenar as informações que são recebidas do Register Server. (ROSA, 2007).

O H.323 especifica um sistema de comunicação multimídia baseado em pacotes PBN (*Packet Based Network*), que sejam LANs, MANs, Intranets, Internet e conexões ponto-aponto, mas não prove uma qualidade de serviço garantida. Estabelece também padrões de codificação e decodificação e fluxos de áudio e vídeos, para que desta forma produtos de fabricantes diferentes possam interoperar em si, permitindo utilizar quaisquer tecnologias de enlace ou topologia de rede. (ROSA, 2007). A Figura 3 demonstra uma conexão IP típica utilizando o protocolo SIP/H.323.



Figura 3 - Conexão Voip

O H.323 possibilita a comunicação multimídia com quatro componentes trabalhando juntos, sendo eles:

**Terminais:** Computadores pessoais ou dispositivos, não sendo necessário que suportem vídeo e dados, apenas voz, aplicativo de multimídia e suportar H. 323. (ROSA, 2007).

**Gateways:** elementos que fornecem a comunicação entre os terminais com o H. 323 e padrões diferentes, ou até mesmo outra rede, como a RTCP (Rede Telefônica Pública Comutada). (ROSA, 2007).

**Gatekeepers:** é a central para todas as chamadas dentro do conjunto de terminais, gateways e MCUs, estes são os componentes mais importantes, dentre outras funcionalidades, também gerenciam a largura de banda em conferência H. 323. (ROSA, 2007).

**Multipoint Control Units (MCUs):** gerenciamento da conexão de todos os terminais, codificadores/decodificadores de áudio, garante suporte a conferências com mais de dois terminais H. 323, podendo ainda ser implementados em conjunto com os gatekeepers, gateways em um único dispositivo físico. (ROSA, 2007).

Fonte: H. 323 (2006).

O algoritmo responsável pela conversão de sinal analógico em sinal digital é chamado de CODEC. Durante a conversão eles realizam compactação ou descompactação dos dados. Para todos os CODEC a qualidade de som, largura de banda e processamento serão diferenciados. Esta diferença é necessária para definir o melhor custo/beneficio, em relação ao equipamento e conexões existentes. (ROSA, 2007).

#### 2.3 CRIPTOGRAFIA

Para a sociedade humana, é preciso compartilhar informações para que assim possa evoluir. Entretanto algumas informações podem não dizer respeito a todos do grupo, surgindo à necessidade de procurar formas de manter a informação, ou ao menos parte dela, segura e confidencial. A humanidade procurou por anos, mas foram os gregos que encontraram as primeiras técnicas de encriptar suas mensagens, garantindo assim sua confidencialidade, estas técnicas foram descobertas por volta do século VI A. C. (WEBER, 1998).

Atualmente estamos na "Era da Informação", com todos os avanços tecnológicos, surgiram muitos meios de se compartilhar a informação em tempo real, como a Internet, que está incrustada em todos os aspectos da sociedade moderna. A informação eletrônica esta gerando um conjunto de novas relações econômicas e sociais, vivenciadas pela sociedade. (MITZCUN, 2007).

Devido a essa grande facilidade em transmitir a informação é preciso aderir a políticas de segurança adequadas, para que a informação possa ser transmitida e utilizada de forma ampla e confiável. Para a segurança da informação eletrônica é preciso seguir alguns requisitos, como a integridade, confidencialidade e autenticidade. Quando uma informação é transmitida, se ela puder ser lida e entendida sem qualquer modificação, significa que esta é uma informação não criptografada. A técnica de ocultar uma informação, garantindo sua confidencialidade é chamada de encriptação, e o processo inverso, desencriptação. (MITZCUN, 2007).

A criptografia consiste em métodos para cifrar a informação que garantam sua confidencialidade, para que esta possa ser transmitida pelo emissor, e caso uma pessoa diferente do receptor a receba não possa saber seu conteúdo, pois o único capaz de decifrar a informação, ou seja, transformá-la de volta ao conteúdo inicial é o receptor. As regras que determinam como serão as transformações da informação são chamadas de algoritmos, ou seja, uma sequencia de operações que devem ser realizadas, com o parâmetro que determina as condições da transformação chamado de chave. (MITZCUN, 2007).

A criptografia é implementada por um conjunto de métodos de tratamento e transformação dos dados que serão transmitidos pela rede pública. Um conjunto de regras é aplicado sobre os dados, empregando uma sequência de bits (chave) como padrão a ser utilizado na criptografia. Partindo dos dados que serão transmitidos, o objetivo é criar uma sequência de dados que não possa ser entendida por terceiros, que não façam parte da VPN, sendo que apenas o verdadeiro destinatário dos dados deve ser capaz de recuperar os dados originais fazendo uso de uma chave". ROSSI, FRANZIN (2000)

Existem dois tipos de chaves para a criptografia, as chaves simétricas e as chaves assimétricas.

- Chave Simétrica ou Chave Privada: este método é baseado em apenas uma chave, denominada de chave secreta. Esta chave é utilizada tanto para cifrar a informação quanto para decifra-la, fazendo que emissor e receptor tenham-na para poder utilizar a informação. (WEBER, 1998).
- Chave Assimétrica ou Chave Pública: este método utiliza chaves diferentes para o método de cifrar e decifrar a informação, sendo, no entanto relacionadas. Cada tipo é composto por duas chaves, sendo uma pública e uma privada, apenas a chave privada deve ser mantida em segredo, permitindo que as chaves públicas circulem livremente, pois somente com o conjunto de chaves correto que será possível decifrar a informação. (WEBER, 1998).

#### 2.3.1 Wired Equivalent Privacy

O protocolo WEP vem sendo o mais popular responsável pela proteção dos pacotes em redes sem fio, pois se trata de um protocolo de segurança de nível de enlace de dados, garantindo assim uma segurança equivalente a existente em redes cabeadas, provendo confidencialidade e integridade dos dados. (LUCAS, 2006).

Utilizando uma função checksum, o protocolo WEP garante que o conteúdo da mensagem esteja inalterado e protegido, o protocolo também garante impedir intrusos de ler, modificar ou inserir, garantindo que ela chegue a seu destino, ele também controla o acesso à rede sem fio, impedindo assim a entrada de intrusos, garantindo a autenticidade. Apenas pacotes que contenham a chave de criptografia WEP são considerados, descartando todos os demais. (PEREIRA JUNIOR et al., 2004).

Apesar de sua grande popularidade, o protocolo WEP ainda possui falhas, mas ainda assim garante maior segurança à rede. Por ser constituído de algoritmo simétrico ele utiliza

chaves simétricas, das quais devem ser as mesmas tanto do lado do cliente quanto do ponto de acesso, elas são chamadas de chaves WEP. (PEREIRA JUNIOR et al., 2004).

As chaves WEP não possuem um padrão especificado, podendo estar pré-carregadas pelo fabricante, pela rede fisicamente conectada, etc., fazendo com que elas possam ficar estáveis por muito tempo, portanto o recomendado é que o vetor de inicialização seja modificado em cada pacote, evitando ataques de reutilização de fluxo. (TANENBAUM, 2003).

O WEP foi baseado no método RC4, que consiste em um algoritmo de fluxo, ou seja, criptografa os dados ao mesmo tempo em que são transmitidos os pacotes trocados através da comunicação sem fio. (PEREIRA JUNIOR et al., 2004).

A chave WEP contém 40 ou 140 bits e um vetor de inicialização público de 24 bits. MARTINS (2003). A chave RC4 pode conter 64 ou 128 bits, pois consiste na soma do vetor de inicialização com a adição da chave WEP. (LUCAS, 2006).

Atualmente o padrão WEP 64 bits é compatível com todos os produtos que sigas o padrão WI-FI, para se usar o padrão WEP de 128 bits, é preciso que todos os componentes da rede suportem este padrão, caso contrário este componente não conseguirá interligar com os demais da rede. (LUCAS, 2006).

#### 2.3.2 Wi-Fi Protected Access

Outro protocolo de segurança de redes sem fio é o WPA (*Wi-Fi Proteced Access*) também chamado de WEP2, que foi desenvolvido com o com intuito de suprir as vulnerabilidades apresentadas pelo WEP, garantindo maior segurança que seu antecessor. (BARROZO, 2009).

A grande diferença entre este protocolo e o WEP é que ele tem como propósito uma troca constante da chave criptográfica, apenas sendo possível, pois houve uma melhoria na criptografia de dados, utilizando um protocolo de chave temporária chamada de TKIP (*Temporal Key Integrity Protocol*), tornando a criação dinâmica das chaves por quadro e um mecanismo de distribuição de chaves. (BARROZO, 2009).

Diferentemente do WEP, no WPA as chaves contam com um vetor de inicialização de 48 bits, ele também utiliza o padrão RC4, mas com outras técnicas, tendo como o objetivo suprir assim a fragilidade do protocolo WEP, ou seja, com seu forte algoritmo de criptografia o WPA surgiu para substituir o WEP. (BARROZO, 2009).

Com o WPA a autenticação dos usuários passa a se obrigatória utilizando o protocolo 802.1x e o EAP (*Extensible Authentication Protocol*), sendo um modelo para autenticação em nível de usuário, autenticando cada usuário que entra na rede. (BARROZO, 2009).

A Figura 4 mostra um comparativo entre WEP e WPA.

Características de Segurança	WEP	WPA
Algoritmos de cifração	RC4	RC4
Gerenciamento de chaves	Nenhum	Baseado em EAP
Tamanho de chaves	40 ou 104 bits	128 bits (64 bits para
		manutenção)
Chave do pacote	Criada por concatenação	Criada por função de mistura
Integridade de	CRC32/nenhum	MIC
dados/cabeçalho		
Proteção contra reprodução	Nenhuma	Uso do VI

Figura 4 - Comparativo WEP/WPA.

Fonte: Barrozo (2009).

#### 2.3.3 Wi-Fi Protected Access 2 Pre-Shared Key

Apesar de o protocolo WPA ter corrigido as vulnerabilidades do WEP, ele ainda manteve algumas falhas no algoritmo de criptografia, sendo necessário o desenvolvimento de um novo protocolo, este que foi intitulado de WPA2, possuindo um novo padrão chamado de PSK (*Pre-Shared Key*), fazendo com que cada usuário tenha uma senha frase. Este novo protocolo consiste basicamente na implementação de novos algoritmos de criptografia e de integridade. (BARROZO, 2009).

"Neste caso o protocolo responsável pela integridade e confidência é o CCMP (*Counter-Mode/Cipher Block Chaining Message Authentication Code Protocol*) e é baseado no algoritmo de encriptação AES (*Advanced Encryption Standard*)." (BARROZO, 2009, p. 37).

Na Figura 5 está representada a Integridade do WPA2, sendo que no bloco inicial estão os dados a serem criptografados, utilizando o algoritmo AES para criptografar o dado e aplicando a operação lógica XOR entre o dado e o próximo bloco, que passará pelo mesmo processo sucessivamente. Este sistema é extremamente seguro, sendo que atualmente poucas vulnerabilidades foram descobertas.

Figura 5 - Integridade WPA 2.



Fonte: Linhares, Gonçalves (s.d.)

#### 2.4 VIRTUAL PRIVATE NETWORK

Através da infraestrutura da internet podemos simular um caminho privativo para conectar dois computadores ou redes entre si. Este caminho se comporta como uma linha privada, sem compartilhamento, dando segurança a conexão. (SOUZA, 2006).

Antes da utilização da VPN para se interligar redes distantes, eram utilizadas linhas privativas, tais como Frame Relay e ATM. Já para escritórios móveis eram utilizados servidores de acesso remoto com modem de discagem gratuita ou conexões RDSI (Rede Digital de Serviços Integrados). No entanto, estes serviços eram caros e tornavam as redes complexas demais, chamadas Intranets, as pequenas ou médias empresas que não podiam arcar com os custos, utilizavam serviços de comutação de circuito de baixa velocidade. (ROSSI; FRANZIN, 2000).

Com os avanços da Internet, sua largura de banda aumentou, e ela passou a estar mais acessível, permitindo que as companhias migrassem suas Intranets para ela, criando assim as Extranets. Com o baixo custo e a grande disponibilidade, esta seria a solução ideal, se não fosse o fato da ausência da segurança para as informações que trafegavam na rede. Para solucionar este problema, as VPNs foram criadas, usando protocolos de tunelamento e procedimentos de encriptação, garantindo a integridade e autenticidade dos dados, e como elas ocorrem sobre uma rede pública seus custos são bem abaixo do que serviços dedicados. (MITZCUN, 2007).

A VPN cria um túnel privativo lógico virtual entre dois pontos, fornecendo à criptografia dos dados entre a origem e destino (criptografia end-to-end), de forma que teoricamente somente o transmissor e o receptor conseguem entender os dados, dando a impressão do canal privativo, já que ninguém externo poderia fazer uso destes dados. Utilizando a Internet como meio de transmissão, é possível interligar redes locais fisicamente distantes entre si com o comportamento de uma rede privada, gerando uma grande vantagem sobre links dedicados, pois a empresa pode montar sua rede corporativa com um baixo investimento e grande segurança de seus dados. A Figura 6 demonstra uma possível VPN. (ROSSI; FRANZIN, 2000).



```
Figura 6 - Demonstrativo de Possíveis VPNs
```

A maior vantagem no uso das VPNs é o baixo custo, pois por utilizar a Internet como meio de transmissão, e mesmo a usando, podemos dizer que estamos na rede privada da empresa devido à privacidade fornecida pelos túneis. Embora se diga túnel, o caminho entre origem e destino se comporta como qualquer outro tráfego na Internet, ou seja, pode passar por diferentes caminhos até chegar ao destino final. O nome "túnel" foi empregado por que apenas o destino, após a transmissão é que pode ver a informação original. (MITZCUN, 2007).

Fonte: VPN (2010?)

A informação é encriptada e encapsulada com um determinado protocolo de rede dentro de um pacote IP, para que este possa ser roteado, filtrado e aplicado a dispositivos, de modo como já é realizado com WANs tradicionais. Os protocolos utilizados pela VPN no processo de criptografia são: IPSec (*Internet Protocol Secutiy*), L2TP (*Layer Turnneling Protocol*), L2F (*Layer 2 Forwarding*) e PPTP (*Point to Point Tunneling Protocol*). (ROSSI; FRANZIN, 2000).

Para a transmissão ser segura, o protocolo VPN antes de enviar através da rede criptografa os dados. No receptor é feito o processo inverso, retornando os dados ao formato original para que eles possam ser utilizados. (MITZCUN, 2006).

As VPNs podem ser implementadas em redes heterogéneas, ou seja, com diversos equipamentos e sistemas operacionais, mas é importante ressaltar que para garantir um bom nível de segurança, analisar as particularidades de cada sistema e hardware quanto a sua configuração. (ROSSI; FRANZIN, 2000).

Uma excelente solução para VPN é o OpenVPN, que utiliza padrões SSL/TLS para criptografar os dados, tendo como objetivos tornar as VPNs mais seguras, estáveis e flexíveis. O protocolo SSL/TLS permite autenticação mútua e segura entre cliente e servidor, sendo implementado como uma camada adicional entre o TCP/IP e protocolos de nível superior, como HTTP, SMTP, etc. (LEVANDOSKI et al., 2010).

O OpenVpn dá suporte a IP dinâmico e NAT, definindo uma negociação de endereçamento IP entre o servidor VPN e seus clientes, eliminando configurações manuais de protocolo IP, também permite a utilização de técnicas mais complexas de criptografia, podendo utilizar toda a biblioteca OpenSSL, protegendo todo o tráfego da rede privada enquanto é transmitido pela Internet. (LEVANDOSKI et al., 2010).

#### 2.5 ASTERISK

O Asterisk foi desenvolvido sob a licença GPL (*General Public License*), com o objetivo de implementar uma central de telefonia, permitindo que clientes conectados a ele façam ligações uns para os outros ou para telefones conectados em outras centrais, como por exemplo a central pública de telefonia. Desenvolvido inicialmente para sistemas Linux, possuindo código aberto, dezenas de programadores contribuíram para seu desenvolvimento, e hoje ele pode ser executado também em FreeBSD, OpenBSD, Mac OS X, Sun Solaris e Microsoft Windows, estando atualmente na versão 3.0.1. (ASTERISK, 2006).

O Asterisk contém características como correio de voz, respostas interativas, distribuição automática de chamadas e conferência em chamadas, recursos antes apenas encontrados em sistemas telefônicos caros e proprietários, possuindo grande versatilidade, pois permite a criação de scripts com módulos escritos em linguagem C, além de outras formas de customização. Com a adição de um hardware especial é possível conectar telefones convencionais ou linhas troncos de uma central telefônica convencional. (ASTERISK, 2006).

O Asterisk pode trabalhar com a maioria dos telefones SIP, pois suporta muitos protocolos de voz sobre IP (VoIP), podendo atuar como um registrador ou gateway entre IP e a telefonia convencional, para ele foi criado um novo protocolo, o IAX, que garante melhoria no entroncamento entre servidores Asterisk. (GONÇALVES, 2005).

Com o Asterisk é possível uma construção eficaz de novos sistemas de telefonia, pois ele suporta a mistura de sistemas convencionais e sistemas VoIP, podendo substituir centrais telefônicas antigas, para assim obter novas funcionalidades e reduzir os custos telefônicos, pois estará usando a internet em suas ligações. (ROSA, 2007).

Seus desenvolvedores tiveram todo o cuidado com sua criação, desenvolvendo APIs especificas definidas em torno de um núcleo PBX, para obter máxima flexibilidade no sistema. O núcleo está encarregado de gerenciar as conexões PBX, independentes de hardware, protocolos ou codecs utilizados, estando dividido em quatro módulos principais. A Figura 7 demonstra a arquitetura do Asterisk. (ROSA, 2007).



Figura 7 - Arquitetura Asterisk

Fonte: Gonçalves (2005).

Núcleo de Comutação PABX: o núcleo é responsável por todas as conexões e tarefas do sistema, age de modo transparente, independente de hardware ou software. (ASTERISK, 2006).

Lançador de Aplicações: responsável pelo gerenciamento das aplicações que prestarão serviços aos usuários, como correio de voz, listagem de diretórios e reprodução de arquivos. (ASTERISK, 2006).

**Codec Translator:** responsável por realizar todas as codificações e decodificações de todos os formatos de áudio utilizados na telefonia. (ASTERISK, 2006).

**Agendamento e Gerenciador E/S:** responsável por gerenciar o sistema e otimizar o desempenho, bem como agendamento de tarefas de baixo nível.

As APIs, da mesma forma são divididas em quatro grupos: (ROSA, 2007).

**Canais:** conexão os módulos são carregados dinamicamente, controlando cada tipo de conexão, seja ela VoIP, ISDN ou outra tecnologia. (ASTERISK, 2006).

**Aplicações:** para as aplicações serem utilizadas pelo sistema, ele carrega módulos específicos que desempenham as funções, como por exemplo: correio de voz, listagem de diretórios, conferencia e etc. (ASTERISK, 2006).

**Traduções de codecs:** responsáveis para suportar os diversos formatos de compressão de áudio. (ASTERISK, 2006).

**Formato de arquivos:** gerenciamento de diversos formatos de arquivos para leitura, gravação e armazenamento. (ASTERISK, 2006).

O sistema utiliza recursos da CPU do computador para processar os canais de voz, sendo assim, o porte do hardware onde ele será instalado determinará o número de conexões que o sistema irá gerenciar. Caso ele seja usado apenas para soluções VoIP não é preciso hardware adicional, sendo necessário apenas quando precisar interconectar com a rede pública de telefonia. Apesar de suas grandes funções, o Asterisk mantém todas suas configurações localizadas na pasta /etc/asterisk. Esses arquivos são semelhantes aos \*.ini utilizados nos sistemas Windows, sendo formatados em ASCII, tornando assim, mais fácil o gerenciamento de suas configurações. (ASTERISK, 2006).

#### 2.6 WIRESHARK

O Wireshark é um software utilizado para monitoramento de informações que trafegam através de uma rede de computadores, um analisador de protocolos, funciona como o tcpdump, mas utiliza uma interface gráfica, dando mais informações e a possibilidade de

utilização de filtros, permitindo que se saiba tudo o que entra e sai da rede. Atualmente está sendo considerado um dois mais utilizados e confiáveis para esta tarefa. (FERRARI, 2008).

Com ele é possível controlar o tráfego de um determinado dispositivo, filtrar quais pacotes serão capturados, captações do wireless, etc. Ele está atualmente na versão 1.12, desenvolvido sob licença GPL (*General Public License*), sendo assim livre de custos ou prazo de validades para sua utilização, podendo ser executado em sistemas Unix, Linux, Solaris, FreeBSD, NetBSD, OpenBSD, Mac OS X e Microsoft Windows. (HEMEL, 2007).

#### 2.7 WIRELESS DISTRIBUTION SYSTEM

No mercado existem muitos roteadores e pontos de acesso que oferecem a função de repetidor universal, atuando como clientes de outros equipamentos, estas funções são oferecidas em sua maioria como sendo uma implementação do WDS (*Wireless Distribution System*). (PETROCELLO, 2011).

A rede WDS funciona de modo a monitorar todos os endereços MAC de todas as máquinas, esta lista é transmitida entre todos os APs (*Access Point*), fazendo com que todas as máquinas possam se conectar. Deste modo quando um equipamento deseja enviar pacotes a outro que esteja em um AP diferente o WDS assegura que os pacotes serão entregues, passando por APs intermediários até chegar ao seu destino. (MORIMOTO, 2011).

O WDS fornece suporte de como distribuir o sinal wireless por uma grande área, permitindo criar uma rede completamente sem fio utilizando APs, como demostrado na Figura 8. Ele faz parte da especificação 802.1b original, criado em 1999, mas apenas em 2003 começou a surgir em equipamentos padronizados e baratos. (PETROCELLO, 2011).



Fonte: Ferreira (2010).

Para que o WDS funcione corretamente é necessário que todos os equipamentos sejam configurados no mesmo canal, sendo recomendado o uso do canal 1, 6 ou 11, pois estes canais não permitem que o sinal se sobreponha. (MORIMOTO, 2011).

Apesar de o WDS permitir que expanda a rede com facilidade, ele possui algumas limitações, como não oferecer compatibilidade entre os fabricantes, ou mesmo entre versões diferentes de um mesmo fabricante, sendo necessário a tentativa e erro, e quando conseguem conectar ele não oferece garantia de funcionamento. Outro problema se dá ao fato de apesar da rede poder crescer sem limites, é preciso se atentar, pois a cada novo equipamento conectado, a taxa de transmissão e cortada pela metade. (MORIMOTO, 2011).

O WDS possui restrições quanto aos algoritmos de encriptação, prevendo apenas o uso de redes protegidas com o WEP, utilizando uma chave de encriptação fixa, pois no WDS as chaves são rotacionais, torando muito difícil manter o sincronismo dos equipamentos. Alguns fabricantes desenvolveram extensões para que assim permita o WDS utilizar o WPA e o WPA2, mas estas extensões geralmente são suportadas apenas dentro de produtos do mesmo fabricante e baseados chipset similares. (PETROCELLO, 2011).

#### **3 METODOLOGIA**

Este trabalho foi divido em duas etapas distintas, um levantamento bibliográfico e a implementação de uma rede sem fio utilizando o WDS. Nesta rede foram realizadas ligações de uma estação para outra através de uma VPN utilizando os seguintes modos de criptografia:

- sem criptografia;
- criptografia WEP;
- criptografia WPA;
- criptografia WPA2-PSK.

Cada ligação foi monitorada com o software Wireshark, tendo os pacotes trafegados capturados para analisar o desempenho da rede sem fio. Posteriormente foi apresentado o método que apresentou o melhor resultado em relação ao custo benefício.

#### **3.1 EQUIPAMENTOS**

Para este trabalho foi configurado um servidor com o sistema operacional UBUNTU instalado em um computador com a seguinte configuração: processador AMD FX(tm)-6100 Six-Core Processor de 3.30 GHZ, 8 GB de RAM, 2 TB de HD e Realtek® 8111E Gigabit como interface de rede. Esta configuração foi escolhida, pois o Asterisk pode fazer uso intensivo do processador. Ele usa o processador da própria máquina em que está instalado para realizar o processamento dos sinais digitais.

Foram configurados duas estações de trabalho, uma sendo um notebook rodando o Windows 7 com a seguinte configuração: processador core 2 duo 3.0 GHZ, 4 GB de RAM, 160 GB de HD com placa Wireless integrada para conectar-se a rede sem fio. A outra estava rodando o sistema operacional Windows XP com a seguinte configuração: processador Intel Pentium 4 3.0GHZ, 1 GB de RAM, 120 de HD e Ethernet 10/100, ambas estações estavam com um software para realizações de chamadas conhecido como 'SoftPhone', sendo este o X-Lite 4.7.1. Para o Windows 7 e o Zoiper na versão 3.6 para o Windows XP. Também para o Windows 7 foi instalado o Wireshark, na versão 1.10.7 para analisar os pacotes.

Também para este trabalho foi utilizado um smartphone Samsung Galasy S3 -Android, ele foi conectado a rede e estava com o "SoftPhone" Zoiper na versão 1.19.1.

Foram usados também dois roteadores TP-Link, um para a conexão com a internet e configuração dos modos de criptografia, e outro para realização do papel de WDS, ou seja,

ampliar o sinal para os demais equipamentos da rede, este cenário estava bem próximo de um cenário real, permitindo dados mais precisos ao realizar o estudo. A Figura 9 demonstra este cenário.



Figura 9 - Cenário para testes WDS

#### 3.2 WDS

Para se utilizar o WDS é preciso que um roteador se conecte a outro através da rede sem fio, para que ele funcione corretamente é preciso configurar cada um dos equipamentos.

# 3.2.1 Roteador Principal

O roteador principal foi configurado com o IP 192.168.1.1, ele será o responsável pela mudança da criptografia e troca de canais evidenciados pela Figura 10.

#### Figura 10: Roteador Principal

← → C Ⅲ 🕑 192.168.1.1	1		•
+ Para o acesso rápido, adicione seus m	arcadores a essa barra		
TP-LINK 5	4M Wireless Ro	uter with eXtended Range™	
54M Wireless Router Model No.:	ss Settings		
Status     Status     Galick Settings     Quick Setup     Network     Wireless	SSID: Region: Warning:	TCCALEXANDRE       Brazil       Ensure you select a correct country to conform local law.       Incorrect settings may cause interference.	
Wireless Settings     MAC Filtering     Wireless Statistics     Advanced Settings     + DHCP	Channel: Mode:	1 x 11Mbps (802.11b) x	
+ Forwarding + Security - Static Routing + IP & MAC Binding - Dynamic DNS		Enable Wireless Router Radio     Enable SSID Broadcast      Fnable Wireless Security	
Maintenance + System Tools	Security Type: Security Option: Encryption: PSK Passphrase:	WPA-PSK/WPA2-PSK  WPA-PSK  AES  tccAlexandre (The Passphrase is between 8 and 63 characters long)	
	Group Key Update Period:	30 (in second, minimum is 30, 0 means no update)	
		Save	
×		m	

Fonte: Elaborado pelo autor.

Foram realizados testes com as seguintes configurações:

- Sem Criptografia: ou seja, desabilitar a segurança da rede sem fio;
- WEP;
- WPA;
- WPA2-PSK.

Para cada um destes tipos foram usados os seguintes canais:

- 1;
- 6;
- 11.

Estes canais foram definidos, pois para eles o sinal não se sobrepõe, garantindo assim um maior desempenho.

#### 3.2.2 Roteador WDS

Para configurar o segundo roteador como WDS é preciso que ele esteja trabalhando na mesma faixa de IP que o roteador principal, portanto o IP do segundo roteador foi 192.168.1.2. É recomendado manter o mesmo SSID e ele precisa operar no mesmo canal. Também é preciso marcar a caixa de seleção informando que o WDS estará ativado, com isso novos campos aparecerão, bastando clicar no botão "*Survey*" que encontrará automaticamente a quais dispositivos ele pode se conectar, deve ser informado o tipo de criptografia utilizado bem como a senha, deste modo ele estará operando perfeitamente. A Figura 11 mostra como ele ficará após configurado.

← → C III 🕑 192.168.1.2		•
+ Para o acesso rápido, adicione seus	marcadores a essa barra	
<b>TP-LINK°</b>	150МЬ	ps Wireless N Router Model No. TL-WR720N
Status		•
Basic Settings	wireless settings	
Quick Setup		
WPS	SSID1: TCCALEXANDRE	
Network	SSID2: TP-LINK_F7B012_2	
Wireless	SSID3: TP-LINK F7B012 3	
Wireless Settings	SSID4: TP-LINK E7B012.4	
Wireless Security	Region: Brazil	
Wireless Advanced	Warning: Ensure you select a correct country to conform local law	
Wireless Statistics	Incorrect settings may cause interference.	
Advanced Settings		
DHCP	Channel: 1	
Forwarding	Mode: 11bgn mixed	
Security	Channel Width: Auto	
Parental Control		
Static Routing	Enable Wireless Router Radio	=
IP QoS	Enable SSID Broadcast	
IP & MAC Binding	Enable VDD	
Dynamic DNS	A Ellable MD2	
Maintenance	SSID(to be bridged): TCCALEXANDRE	
System Tools	B\$SID(to be bridged): C8-3A-35-24-E6-98 Example:00-1D-0F-11-22-33	
	Survey	
	Key type: WPA-PSK/WPA2-PSK	
	WEP Index: 1	
	Auth type: open v	
	Bacewordt teoAlexandro	
	Password. ICCARRandle	
	Save	
		-

Figura 11: Roteador WDS

Fonte: Elaborado pelo autor.

É possível configurar um tipo de criptografia diferente bem como a senha em "*Wireless Security*", mas é recomendado manter como o principal, pois se o usuário sair do alcance de um e se conectar ao outro ele perderá a conexão, sendo obrigado a se conectar novamente e informar a nova senha. Neste trabalho foi mantida a mesma configuração, como mostrado na Figura 12.



Figura 12: Roteador WDS configuração segurança

Fonte: Elaborado pelo autor.

#### 3.3 OPENVPN

O OPENVPN é capaz de realizar conexões ponto-a-ponto ou servidor-a-hospedeiro entre vários computadores, sendo capaz de estabelecer conexões diretas a estações que estejam por trás de firewalls NAT sem exigir reconfiguração. Ele está licenciado sob a licença GPL, podendo ser utilizado sem gerar custos. Neste estudo ele estará realizando a interconexão entre as estações de trabalho e o smartphone, criando a rota em que os pacotes devam ser trafegados.

Para realizar a configuração da OPENVPN primeiramente deve-se configurar o servidor OpenVpn, que neste caso está na mesma máquina que o servidor Asterisk, configuração dos clientes openvpn Windows e Android que se conectaram ao servidor através de usuário e senha.

#### 3.3.1 Servidor Openvpn

O servidor OpenVpn foi configurado diretamente no servidor Ubuntu.(APÊNDICE

A).

A Figura 13 mostra que o serviço está rodando corretamente no servidor.

Figura 13: Status Openvpn



Fonte: Elaborado pelo autor.

Com o servidor rodando, é preciso gerar as chaves para que os clientes possam acessar a rede openvpn através da internet, para gerar estas chaves primeiramente deve-se executar o comando:

#### source /etc/openvpn/vars

Para que assim as variáveis de ambiente da sessão corrente sejam alimentadas conforme informado no arquivo "vars", bastando apenas ir confirmando os valores através da tecla Enter. Com as variáveis alimentadas é recomendo para a geração das chaves, utilizar o comando:

## /etc/openvpn/build-key-pass cliente

Pois com este comando o openvpn irá solicitar uma senha ao cliente, garantindo assim uma maior segurança, para o nome do cliente também é recomendado não utilizar espaços ou caracteres especiais, pois algumas versões podem apresentar algum tipo de problema. Com este comando sempre serão geradas três chaves, sendo elas:

- cliente.csr: Solicitação do novo certificado;
- cliente.crt: Certificado público;
- cliente.key: Chave privada.

Para a realização deste trabalho foram geradas três chaves para os seguintes clientes: alexandreNote – Windows 7; alexandreDesk – Windows XP; alexandreSmart – Android. Cada cliente teve uma cópia do certificado público e chave privada, bem como o certificado público da CA ("ca.crt") e a chave privada de assinatura de pacotes TLS ("ta.key"). (NERD, 2012).

# 3.3.2 Clientes Openvpn

Os clientes openvpn deste trabalho foram três:

- Windows XP;
- Windows 7;
- Android.

Para a instalação do openvpn para os clientes Windows, foi acessado a página de download oficial e escolhido de acordo com a versão do Sistema Operacional. Sua instalação é típica para ambiente Windows, bastando avançar entre as telas que serão apresentadas.

Após a instalação no Windows 7 foi preciso configurar para que o executável seja sempre executado como administrador, isso é importante pois as regras do roteador enviadas do servidor só serão atribuídas se o cliente openvpn possuir privilégios de administrador. Para isso basta clicar com o botão direito do mouse no ícone openvpn e acessar Propriedades/Avançados, marcar a caixa Executar como Administrador, como mostrado na Figura 14.

Figura 14: Executar OpenVpn como Adminstrador



Fonte: Elaborado pelo autor.

Para o Windows XP é preciso que a solução de DNS funcione corretamente, para isso devem-se seguir os seguintes passos:

- 1. Clicar em Iniciar, Executar..., digitar regedit na caixa de diálogo e então clicar em OK.
- Navegar até a chave de registro: HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SYSTEM\CurrentControlSet\Services\Tcpip\ Linkage.
- 3. No painel da direita, clicar duas vezes no item Bind.
- 4. Na caixa que se abre selecionar o item "\Device\NdisWanIp", pressionar CTRL+X, clicar no topo da lista de dispositivos, e pressionar CTRL+V. Em outras palavras: o que deve ser feito é passar o item "\Device\NdisWanIp" para o primeiro da lista.
- 5. Clicar em OK e fechar o Editor do Registro.
- 6. Reinicializar o computador.

Para a instalação no Android não foi preciso configurações adicionais, bastando apenas instalá-lo pelo Google Play.

O openvpn utiliza apenas um arquivo de configuração, sendo este com a extensão ".ovpn", para este trabalho este arquivo foi chamado de "openvpn.ovpn"; para que este arquivo possa ser o mesmo para os três clientes, a cópia da chave para cada cliente teve seu nome alterado para "client.crt" e "client.key"; o arquivo de configuração é apresentado abaixo sem os comentários para não ficar muito extenso:

client dev tun script-security 2 proto udp remote 192.168.1.100 1194 resolv-retry infinite nobind persist-key persist-tun mute-replay-warnings ca ca.crt cert client.crt key client.key ns-cert-type server tls-auth ta.key 1 cipher AES-128-CBC comp-lzo

verb 3

Neste arquivo vale destacar que ele está usando o protocolo udp para conectar ao servidor openvpn de IP 192.168.1.100 na porta 1194, sendo informada a certificação pública, a do cliente e a chave privada do cliente, bem como a chave privada de assinatura tls. Para os clientes Windows, o arquivo "openvpn.ovpn" mais as respectivas chaves previamente copiadas do servidor e alterados os nomes para client foram ser colocas no diretório "C:\Arquivos de Programa\OpenVpn\config", para o cliente Android eles precisam apenas estar na mesma pasta, pois o openvpn android permite uma busca para localizar o arquivo de configuração, para isso basta pressionar "menu/Import/Import Profile from SD card" e localizar a pasta onde esta o arquivo "openvpn.ovpn".

Ao conectar ao openvpn é preciso informar a senha previamente cadastrada no servidor, deste modo todos os clientes estarão todos conectados. (NERD, 2012).

#### 3.4 ASTERISK

O servidor Asterisk bem como sua interface gráfica foi configurado diretamente no servidor Ubuntu.(APÊNDICE B).

A Figura 15 mostra que o serviço está rodando corretamente no servidor.

Figura 15: Verificação Asterisk



Fonte: Elaborado pelo autor.

Com a interface gráfica instalada pode-se acessar o servidor via navegador, isso pode ser feito utilizando o IP do próprio servidor, que para este trabalho foi 192.168.1.100 ou o IP que foi atribuído a openvpn, que neste trabalho foi 192.168.3.1 seguido da porta configurada no arquivo "http.conf", como é demostrado na Figura 16.

#### Figura 16: Login Asterisk

(1) Asterisk Configuration	× +
← → C Ⅲ ⑨	192.168.3.1:8088/asterisk/static/config/index.html
(*)	
digium	
ss Home	Welcome to the Asterisk <sup>™</sup> Configuration Panel
Please login	
	Asterisk M Configuration Engine
1	
E'4	Usemame:
1	Password:
	Login
Copyright 2006-20	D11 Digium, Inc. Digium and Asterisk are registered <u>trademarks</u> of Digium, Inc. All Rights Reserved. <u>Legal Information</u> GUI-version: SVN-branch-2.0-r5220
4	

Fonte: Elaborado pelo autor.

Para acessar a página de configuração é preciso primeiro logar, com usuário e senha que foram definidos no arquivo "manager.conf" na chave "[admin]" onde o nome da chave é o username, e a senha é o parâmetro informado em secret. Como demonstra a Figura 17.

Opera Manage Dialplans	× +				_ 0 <b>_ x</b>
	102 149 2 1:9099 (actorick/static/	config/index.html			
	192.100.3.1.0000/asteristystatty	comignities.nem			• •
digium				Apply Chan	ges Logout
System Status	System Status 🔅				
Please click on a panel to					
nanage related features	🛨 Trunks 🕸		[-]		[-]
	Status Trunk Type	Usemame F	ort/Hostname/IP		
			[.]	Parking Lot	[-]
	All Anlog Fermes	Eree Pinning B		No Parked Calls	TimeGut
	Extension	Name/Label	tatur Type		
8 Trunks	- "No Extension assigned	Check Voicemails	VoiceMailMain	* System Info	[-]
Outgoing Calling Rules	- "No Extension assigned	Dial by Names	Directory	General Network Memory	Disk
g Dial Plans	🔸 Queues 🕸		[-]	Hostname:	
g Users				ubuntuserv	
8 Ring Groups				OS Version:	
# Music On Hold				Linux ubuntuserv 3.2.0-68-g	eneric-pae
Call Queues				#102-Ubuntu SMP Tue Aug 12 : UTC 2014 1686 athlon 1386 G	22:23:54 W/Linux
∎Voice Menus				and the second se	
8 Time Intervals				Asterisk Build:	
Incoming Calling Rules				Asterisk GUI-version : SVN-1	oranch-
g Voicemail				2.0-r5220	
g Paging/Intercom				Server Date & Timezone	
8 Conferencing				Tue Oct 21 15:17:09 BRST 20	14
\$ Follow Me				Untime:	
g Directory				15:17:09 up 3:10, 2 users,	
Call Features				Load Average: 0.01, 0.03, 0	.05
VoiceMail Groups					
Voice Menu Prompts					
system Info					
Backup					
Options					
Asterisk Logs					
Cop	wright 2006-2011 Digium, Inc. Digium	and Asterisk are registered to	demarks of Diolum. Inc. All	Rights Reserved, Legal Information	
		GUI-version : SVN-bri	inch-2.0-r5220		

Fonte: Elaborado pelo autor.

O servidor Asterisk ainda não possui nenhuma configuração, para que as estações possam realizar as ligações entre si, primeiramente é preciso configurar um plano de discagem, para isso basta acessar o "Dial Plans" no menu esquerdo e clicar no botão "New DialPlan", uma tela igual a Figura 18 será apresentada.



Fonte: Elaborado pelo autor.

Como o foco deste trabalho é o monitoramento das chamadas, será configurado apenas o nome do plano, que para este trabalho foi definido como "plano1" mantendo as outras informações com os valores padrões.

Tendo um plano de discagem é preciso ter usuários cadastrados no sistema, para que os Softphones possam se conectar e conversar entre si, para isso acessar o item "Users" do menu a esquerda e clicar no botão "Create New User", a tela que abrirá será igual a da Figura 19.



Figura 19: Cadastrar novo Usuário Asterisk

Fonte: Elaborado pelo autor.

Embora o sistema permita que seja cadastrado um nome, é recomendado utilizar apenas números para a identificação dos usuários, deste modo evitam-se confusões. Para cadastrar um novo usuário bastará informar os seguintes campos como mostrado na Figura 20. O campo "Line Number" deve ser diferente para cada novo usuário e o campo "SIP/IAX Password" é necessário para que assim o softphone apenas se conecte se tiver conhecimento da senha.

← → C II () 192	168319088/steriskystatic/config/index.html
digium # System Status	Apply Changes Lo
as System Status	
99 Toucke	SEI LAURISIONS ON FOX
•• Outroing Calling Rules	reate New User
•• Dial Plans	General :
Users is a shortcut for quickly adding and	Extension: 6000 CallerD Name: 6000 C DialPlan: ptent C DiDialPlan: ptent C DialPlan: ptent C DialPlan:
configuration components for any new phone.	Cable Voicemail for this User     VoiceMail Access PIN code     D     Email Address:
SE Ring Groups SE Music On Hold	Technology ♥ SIP Φ ♥ IAX Φ Analog Station: Hore ♥ Φ flash Φ; 750 rxflash Φ; 1250 Codec Preference: First ↓ Hore ♥ Second (CSM ♥ Third Hone ♥ Fourth (Hone ♥ Firth (Hone ♥
St Voice Menus	- VolP Settings-
ss Time Intervals	MAC Address
# Incoming Calling Rules	SID/IAV Password: 1924
ss Voicemail	
88 Paging/Intercom	IAX: Max Call Numbers: U
ss Conferencing	NAT: 🗹 🛈 Can Reinvite: 🔟 🛈 DTMF Mode: RFC2833 😱 🛈 insecure: no 💽 🛈
SS Follow Me SS Directory	
ଞ୍ଚ Call Features ଆ VoiceMail Groups	ADA User  Is Agent  Pickup Group: 1
SE Voice Menu Prompts	© Cancel 20 Update
ss Backup	
an Options	

Figura 20: Cadastrando novo Usuário Asterisk

Fonte: Elaborado pelo autor.

Com o plano de discagem e os usuários cadastrados, a tela inicial do "System Status" estará como mostra a Figura 21. Com isso o Asterisk está pronto para realizar a chamadas entre os clientes. (MESTRE, 2009).

Opera     Opera     Asterisk Configuration	< +				The Annual State and	
← → C IF () 1	92.168.3.1:8088/asterisk/static/confi	g/index.html				
digium					Apply Change	s Logout
ss System Status	System Status 🐠					
Please click on a panel to manage related features	🜟 Trunks Φ			[-]	Conference Rooms	[-]
	Status Trunk Ty	pe Username	Port/Ho	ostname/IP	Rarking Lot	[-]
	* Extensions			[-]	Caller ID Channel Extension	Timeout
	All Analog Features IAX SIP	🗧 Fr	ee 🗕 Ringing 🖲 Bu	sy 🔍 UnAvailable	No Parked Calls	
	Extension	Name/Label	Status	Туре		
trunks	6000	6000	Messages : 0/0	SIP/IAX User	★ System Info	[-]
B Outgoing Calling Rules	6001	6001	Messages : 0/0	SIP/IAX User	General Network Memory Disk	
Dial Plans	6002	6002	Messages : 0/0	SIP/IAX User	Hostname:	
te Users	<ul> <li>"No Extension assigned</li> </ul>	Check Voicemails		VoiceMailMain	ubuntuserv	
Ring Croups	<ul> <li>- "No Extension assigned</li> </ul>	Dial by Names		Directory	OS Version:	
the Music On Hold	🜟 Queues ♥			[-]	Linux ubuntuserv 3.2.0-68-generic-pae	#102-
gg Call Queues					athlon 1386 GNU/Linux	4 1000
g Voice Menus						
8 Time Intervals					Asterisk Build:	
B Incoming Calling Rules					Asterisk GUI-version : SVN-branch-2.0-	r5220
g Voicemail						
Paging/Intercom					Server Date & Timezone	
Conferencing					Tue Oct 21 15:53:23 BRST 2014	
12 Follow Me					Uptime:	
12 Directory					15:53:22 up 3:46, 2 users,	
Call Features					Load Average: 0.20, 0.08, 0.06	
Mais a Mail Crowns						
Woicemail Gloups						
g Voice Menu Prompts						
system into						
8 Backup						
# Options						
g Asterisk Logs						

Figura 21: Status Asterisk

Fonte: Elaborado pelo autor.

O X-Lite foi instalado nas duas estações, este software foi escolhido por possuir uma versão GPL, estando disponível para as plataformas 32 e 64 bits e por não possuir uma rede própria, tornando-o um software mais versátil, contando também com vários recursos, como:

- Duas linhas; •
- Opção Mute sem som;
- Remarcar;
- Colocar em espera; •
- Opção Dnd (Do not disturb) Não incomodar;
- Histórico de chamadas recebidas, efetuadas e perdidas;
- Reencaminhamento de chamadas;

Figura 22 - X-Lite 4.0 Interface

- Gravação de chamadas; •
- Suporte de codecs. •

O X-Lite possui uma instalação típica para plataforma Windows, bastando avançar entre as telas até ser concluído, após sua instalação ele apresentará a seguinte interface apresentada na Figura 22.

X-Lite -Softphone View Contacts Help Account is not enabled. Go to Enter name or number



Fonte: Counter Path (2014).

Como é possível observar, para sua utilização requer a configuração de uma conta. Esta conta deverá conter os dados do servidor de telefonia, permitindo assim que ele realize e receba chamadas, a tela de configuração da conta é apresentada como a Figura 23.

<u> </u>	
	SIP Account ×
	Account Voicemail Topology Presence Transport Advanced
	Assessment Decount 1
	Account name: Pocount 1
	Protocol: SIP
	Allow this account for
	✓ Call
	M IM / Presence
	User Details
	* User ID:
	* Domain:
	Domain
	Password:
	Display name:
	Authorization name:
	Domain Proxy
	Register with domain and receive calls
	Send outbound via:
	Domain
	Draws Address
	TOXY Address.
	Dial plan: #1\a\a.T:match=1:prestrip=2:
	OK Cancel
	DR 11 Case 11

Figura 23 - Configuração Nova Conta X-Lite

Fonte: Counter Path (2014).

Para a realização dos testes foi preciso realizar a seguinte configuração, de acordo com o ramal que foi configurado previamente no servidor, como demostrado na Figura 24.

SIP Account	×
Account Voicemai	Topology Presence Transport Advanced
Account name: 6000	
Protocol: SIP	
Allow this account f	or
Call	
M / Presence	
User Details	
* User ID	6000
* Domain	192.168.3.1
Password	••••
Display name	6000
Authorization name	6000
Domain Proxy	
Register with dor	nain and receive calls
Send outbound via:	
Domain	
Proxy Addres	
۱	

24. Dadag sonta V Lit **...** 

Fonte: Counter Path (2014).

Após a configuração é possível notar que o softphone estará pronto para realizar e receber chamadas, como demonstrado na Figura 25.

Figura 25: A-LI	te Conectad	10		
	X-Lite - 6000		_ ×	
	<u>S</u> oftphone <u>\</u>	<u>/</u> iew <u>C</u> ontacts	s <u>H</u> elp	
	🕑 Available	- •	9 ×	
	♥ ●			
	Enter name or	r number 🔻	<b>L</b> 17	
	1	2 ABC	3 DEF	
	<b>4</b> GHI	5 JKL	6 MNO	
	7 PQRS	<b>8</b> TUV	9 wxyz	
	*	0	#	
	<b>L</b>	. ★ (	_ و	
	but ne you	eed <mark>more</mark> r softpho	e from ne?	
	XLite	ŝŶ	Powered by COUNTERPATH	

Figura 25: X-Lite Conectado

Fonte: Counter Path (2014).

## 3.6 ZOIPER

Assim como o X-Lite o Zoiper é um Softphone muito versátil, por ele ser mais leve que o X-Lite e possuir uma versão para Android, ele foi instalado tanto na máquina que está rodando o Windows XP, bem como no SmartPhone Samsung Galaxy S3. Sua instalação no Windows é muito semelhante ao X-Lite, bastando avançar entre as telas, para instalá-lo no Android, basta acessar o Google Play, e realizar o Download. A Figura 26 apresenta sua interface no Android.

# Figura 26: Interface Zoiper



Fonte: Zoiper (2014).

Como no X-Lite, no Zoiper é preciso configurar uma conta que já esteja previamente configurada no servidor Asterisk, a tela de configuração da conta no Zoiper é apresentada na Figura 27.

🖄 🍞 📶 57% 🛑 20:	33
SIP Account	
Account name	
Authentication	
Host	
Username	
Password	
Optional	
Authentication user	
Outbound proxy	
Caller ID	
Dinatana	
Save Cancel	

Fonte: Zoiper (2014).

Após a conta configurada é possível notar que o Zoiper estará pronto para realizar e receber chamadas, como mostrado na Figura 28.



Figura 28: Zoiper Conectado

Fonte: Zoiper (2014).

#### 3.7 WIRESHARK

Para ser realizada a captura dos dados trafegados na rede, foi utilizado o software Wireshark, pois ele é um dos principais analisadores de tráfego atualmente, sendo amplamente utilizado tanto por empresas quanto por instituições educacionais. Outro ponto a seu favor, é que o software está sob a licença GPL, permitindo sua utilização sem gerar custos com licença.

Ele foi instalado apenas no notebook, pois a demanda de pacotes é muito grande e a máquina que estava rodando o Windows XP é mais modesta, podendo não suportar a captura. Como os pacotes transmitidos sempre serão capturados, para o estudo não faz diferença que seja em apenas uma máquina. Sua instalação é simples, basta ir avançando entre as telas, depois de instalado ao executar o software será apresentada como a Figura 29:

Figura 29 - Interface Wireshark



Fonte: Whireshark (2014).

Apesar da interface intuitiva do Wireshark, ele nos possibilita grandes recursos, como:

- Inspeção profunda de centenas de protocolos;
- Pacote de motor de busca padrão;
- Multi plataforma;
- Os dados da rede capturados podem ser registrados em uma GUI;
- Análise de Rich VoIP;
- Lê e escreve em diversos formatos de arquivos;
- Os dados podem ser lidos em Ethernet, IEEE 802.11, PPP/HDLC, ATM, Bluetooth, USB;

Na Figura 30 segue um exemplo de captura realizado pelo wireshark.

Figura 30 - Resultados Wireshark

Box         Time         Source         Definition         Peterol         Length         Info           2         0.401384000         F80:12400:7811:92cas:rFF02:11:2         DBC/VV         169 solitict XID: 0x2bd44d CID: 0x010010157248cf04da2e004a3           3         0.86599001         120:168:20:07         TCP         560 40019         PSH:4KX] Sequal: Ack-1 Win=256 Lene0           4         1.047299001         157: 55: 130:162         192:168: 20:67         TCP         60 40019         >49456         Sequal: Ack-327 Win=83 Len=0           5         1.04802000         157: 55: 130:162         192:168: 20:67         TCP         60 40019         >49456         Sequal: Ack-327 Win=83 Len=0           6         1.248053000         192:168: 20:67         TCP         60 40019         >49456         Sequal: Ack-527 Win=83 Len=0           7         1.6613000         192:168: 20:67         TCP         60 40019         >49456         Sequa: Ack-527 Win=83 Len=0           7         1.6613000         192:168: 20:67         TCP         64 49450         Sequa: Ack-527 Win=83 Len=0           7         1.66132000         192:168: 20:67         TCP         54 49456         Sequa: Ack-52 Win=150         Lene0           13:532030132:168:20:67         192:168: 20:53         NBNS         92 N	
1         0.00000000000000000000000000000000000	
2 0.401884000 F80:12400/2810;92aa:HFf02:11:2 DHCPv6 169 501(1t XID: 0x2bd44d CID: 00010001157248cff04da2e004a3 3 0.88598000 182:168:20.67 T55:130.162 175:55:130.162 TCP 68 049019 > 49456 > 40019 [PsH, 4xC, SeqH_ACK, SCH_AL, WIN-253 Len-4 5.1 048024000 157:55:130.162 192:168:20.67 TCP 68 040019 > 49456 [PsH, 4xC, SeqH_ACK, SCH_AL, WIN-253 Len-4 6.1 248031000 182:168:20.67 137:55:110.162 TCP 68 049019 > 49456 [PsH, 4xC, SeqH_ACK, SCH_AL, WIN-253 Len-4 6.1 248031000 182:168:20.67 137:55:110.162 TCP 54 49456 > 40019 [PsH, 4xC, SeqH_ACK, SCH_AL, WIN-253 Len-4 6.1 248031000 182:168:20.67 137:55:110.162 TCP 54 49456 > 40019 [PsH, 4xC, SeqH_ACK, SCH_AL, WIN-253 Len-4 6.4 5601600 182:168:20.66 102:168:20.67 TLSVL.2 131 Application Data 94.728851000 192:168:20.67 102:168:20.67 TLSVL.2 131 Application Data 10.4 92823000 192:168:20.67 102:168:20.67 TLSVL.2 131 Application Data 11.5 315203000 192:168:20.67 69:171:248:16 TLSVL.2 465 Application Data 12.5 330428000 69:171:248:16 09:121:68:20.67 TLSVL.2 1024 Application Data 13.5 335551000 192:168:20.62 255:255:255.255 DB-LSP-1 155 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 14.5 58202000 69:171:248:16 09:171:248:16 TLSVL.2 1024 Application Data 13.5 3354561000 192:168:20.62 255:255.255 DB-LSP-1 135 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 14.5 58202000 192:168:20.62 255:255.255 DB-LSP-1 135 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.5 817149000 192:168:20.62 255:255.255 DB-LSP-1 135 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.64 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.55 0B-LSP-1 176 Dropbox LAN sync Discovery Protocol 15.6 60252000 192:168:20.54 192:168:20.	
3 0.88699800 192.168.20.67 157.55.130.162 TCP 580 49456 > 40019 PSH, ACK J Seqe-1 Ack-71 win=32 Len=326 4 1.0472900 157.55.130.162 192.168.20.67 TCP 60 40019 > 49456 [ACK] Seqe-1 Ack-527 win=33 Len=4 6 1.2460300 192.168.20.67 157.55.130.162 TCP 60 40019 > 49456 [PSH, ACK] Seqe-1 Ack-527 win=33 Len=4 6 1.2460300 192.168.20.67 157.55.130.162 TCP 54 49456 > 40019 [ACK] Seq-27 Ack-57 win=250 Len=4 6 Who has 192.168.20.67 1192.168.20.67 TCP 192.168.20.57 TCP 1192.168.20.54 84.5616400 192.168.20.64 192.168.20.57 TLSVL.2 131 Application Data 10.4 5022500 192.168.20.64 192.168.20.55 NBS 92 Name query NB Y2U/YU07D0.5U-00> 94.72336100 190.180.1067 192.168.20.55 NBS 92 Name query NB Y2U/YU07D0.5U-00> 115.3120300 192.168.20.67 192.168.20.57 TCP 43 5356 > https [ACK] Seqe-1 Ack-78 win=15405 Len=0 92 Name query NB Y2U/YU07D0.5U-00> 115.53222000 69.171.248.16 192.168.20.57 TCP 43 5356 > https [ACK] Seqe-1 Ack-78 win=15405 Len=0 92 Name query NB Y2U/YU07D0.5U-00> 115.53222000 69.171.248.16 192.168.20.57 TCP 40 Https > 5503 [ACK] Seqe-14 Ack-78 win=15405 Len=0 115.53222000 69.171.248.16 192.168.20.57 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 10.5532700 192.168.20.62 192.525.55.555 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 116.533000 192.168.20.62 192.525.55.555 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 116.533000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 116.54309200 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 116.655255000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 118.6.05926000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 120.6.055255000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 155 DEPDOX LAN sync Discovery Protocol 120.6.055255000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 170 Propbox LAN sync Discovery Protocol 120.6.055255000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 170 Propbox LAN sync Discovery Protocol 120.6.055255000 192.168.20.54 192.168.20.55 DE-LSP-1 170 Propbox LAN sync Discovery Pr	
4 1.047299000 157.55.130.162 192.168.20.67 TCP 60 40019 > 4485 [PSH, 4cK] Seq=1.4cK=37 Win=83 Len=0 5 1.04802400 157.55.130.162 192.168.20.67 TCP 60 40019 > 4485 [PSH, 4cK] Seq=1.4cK=37 Win=83 Len=4 6 1.248053000 192.168.20.67 157.55.130.162 TCP 54 49456 > 40012 [AcK] Seq=1.2cK=37 Win=83 Len=4 6 1.248053000 192.168.20.67 157.55.130.162 TCP 54 49456 > 40012 [AcK] Seq=-1.2cK=37 Win=83 Len=4 74 4613600 bell_acits[Sc10.67 157.65 10.040240 [AcK] Seq=527 Ack=37 Win=83 Len=4 74 4613600 bell_acits[Sc10.67 157.65 10.040240 [AcK] Seq=527 Ack=37 Win=25 Len=4 74 4613600 bell_acits[Sc10.67 159.168.20.67 [AcK] Seq=527 Ack=37 Win=25 Len=4 74 47238000 192.168.20.67 192.168.20.67 TLSVL.2 131 Application Data 74 4613600 bell_acits[Sc10.67 159.168.20.67 [AcK] Seq=1.4ck=78 Win=1240 Len=0 75 5.1352000 69.171.248.16 192.168.20.67 TLSVL.2 465 Application Data 74 5.523200 69.171.248.16 192.168.20.67 TLSVL.2 1024 Application Data 74 5.523200 69.171.248.16 192.168.20.67 TLSVL.2 1024 Application Data 75 5.83714900 192.168.20.62 255.525.525 DB=-LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 75 5.83714900 192.168.20.62 255.255.255 DB=-LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 75 5.820247000 192.168.20.62 255.255.255 DB=-LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 76 5.820200 192.168.20.62 255.255.255 DB=-LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 76 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 77 6.0525000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 78 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 79 6.0525300 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 70 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 75 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 75 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 75 6.05253000 192.168.20.64 192.168.20.255 DB=-LS	
3 1.048024000 137.55.10.167 157.55.130.162 TCP 60 40019 > 34356 > 40019 [PsH, ACK] 54691 ACK=52/ Win=81 Lefm4 61.24805000 1392.168.20.67 157.55.130.162 TCP 54 49456 > 40019 [PsH, ACK] 54691 ACK=52/ Win=251 Lefm4 7 3.461130000 191.2618.0.067 1392.166.20.555 NeNS 92 Name query NB Y2U7V1007DU.5U-OD> 3 4.728361000 139.08.170.167 192.168.20.67 TCP 54 54356 > https [AcK] 54691 ACK=78 Win=16405 Lefm=0 14 59283000 1392.168.20.67 1392.168.20.75 TCP 54 54356 > https [AcK] 54691 ACK=78 Win=16405 Lefm=0 14 59283000 1392.168.20.67 1392.168.20.75 TCP 54 53356 > https [AcK] 54691 ACK=78 Win=16405 Lefm=0 15 51372000 1392.168.20.67 1392.168.20.75 TCP 54 53356 > https [AcK] 54691 ACK=78 Win=16405 Lefm=0 15 51372000 1392.168.20.67 1392.168.20.75 TCP 54 53356 > https [AcK] 54691 ACK=78 Win=120 Lefm=0 15 51372000 1392.168.20.67 TCP 55 53525 TCP 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 16 518074000 1392.168.20.62 1392.168.20.55 De-L59-1 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 16 518074000 1392.168.20.62 1392.168.20.55 De-L59-1 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 17 558207400 1392.168.20.54 1292.168.20.55 De-L59-1 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 18 6.05926000 1392.168.20.54 1292.168.20.55 De-L59-1 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 18 6.05925000 1392.168.20.54 1292.168.20.55 De-L59-1 155 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 De-L59-1 150 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 De-L59-1 150 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 De-L59-1 150 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 De-L59-1 150 TOPDOX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 De-L59-1 176 DropDoX LAN sync Discovery Protocol 20 6.05253000 1392.168.20.54 1392.168.20.255 NBNS 92 Name query NB Y2U7V1003DU.5U-00>	
6 1.248033000 192.168.20.67 15.22 Broadcast AR 60 06 Vh 31 4930 5 2009 192.168.20.68 191 192.168.20.64 192.168.20.64 192.168.20.67 11 192.168.20.64 192.168.20.65 11 192.168.20.65 10 192.168.20.65 11 192.168.20.65 10 192.168.20.65 11 192.168.20.65 10 192.168.20.65 11 192.168.20.75 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.15 11 192.168.20.65 10 192.168.20.15 11 192.168.20.65 10 192.168.20.65 10 192.168.20.15 11 192.168.20.15 11 192.168.20.15 11 192.168.20.15 11 192.168.20.15 11 192.168.20.15 11 192.168.20.	
<pre>/ 3.45116000 pell_e8:67:02     BFGAGGAST     APP     60 wmo Thas 192.168.20, 254     Section     Astrong     Astrong Section     Astrong Sect</pre>	
8 4. 5661.86001 192.168.20.48 192.168.20.67 TEST.2 134 Appl fiction Data 9 4. 72881000 192.168.20.67 192.168.20.67 TEST.2 134 Appl fiction Data 11 5. 315302000 192.168.20.64 192.168.20.67 TEST.2 134 Appl fiction Data 12 5. 33042000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 465 Appl fiction Data 13 5. 35345000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 465 Appl fiction Data 13 5. 35345000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 465 Appl fiction Data 14 5. 52423000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 1024 Appl fiction Data 15 5. 35345000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 1024 Appl fiction Data 15 5. 3545000 69.17.1.248.16 192.168.20.67 TEST.2 1024 Appl fiction Data 15 5. 35496000 192.168.20.62 255.255.255 DB -LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 15 6. 8096000 192.168.20.62 255.255.255 DB -LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 15 6. 809600 192.168.20.62 255.255.255 DB -LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 15 6. 8096000 192.168.20.54 235.255.255 DB -LSP-1 155 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 16 6. 80525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 16 6. 80525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 17 5. 80247000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 18 6. 80525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 6. 060525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 6. 060525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 6. 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 6. 060525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 5. 060525000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAM sync Discovery Protocol 19 5. 060525000 192.168.20.54 192.168.20.670 D DOTTOR 1000000000000000000000000000000000000	
9 +	
10 4 5 2623000 122,168.20.66 19.01.01.00 (CP 34 5329 6 FRTEP LACK-9 WITH-CAUS Lempu 13 5 312000 122,168.20.66 19.01.01.00 (CP 34 5329 6 FRTEP LACK-9 WITH-CAUS Lempu 13 5 313000 122,168.20.67 69.171,248.16 11.5V1.2 66 300 (CP 40 FV 100 V2UV/100000 50000- 13 5 3134561000 122,168.20.67 69.171,248.16 11.5V1.2 1024 Application Data 14 5 32422000 69.171,248.16 122.168.20.67 TC 60 hTtps > 55503 [AcK] Seq=412 Ack-971 WiTH-120 Lem-0 15 5 .817449000 192,168.20.62 255.255.55 DB -LSP-1 155 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 15 6.05920000 192,168.20.62 255.255.55 DB -LSP-1 155 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 16 6.0592000 192,168.20.42 255.255.55 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 16 6.0592000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 20 6.05625000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 19 6.060252000 192,168.20.44 192,168.20.255 DB -LSP-1 176 Dropbox LAN Sync Discovery Protocol 10 Dropbox LAN	
11 5.322030001 192.168.20.64 192.168.20.67 1150.123 1085 92 Name query NB Y2U7VVDN2D0.50x000- 13 5.324581000 192.168.20.67 192.168.20.67 192.168.20.67 1051.2 106.4071 192.168.20.67 1051.2 106.4071 191.45 100 184 13 5.334581000 192.168.20.62 192.168.20.67 192.168.20.67 1051.2 106.4071 191.45 100 184 13 5.81243000 192.168.20.62 192.168.20.75 108-159 1150 1900x LAM sync bicswery Protocol 15 5.81243000 192.168.20.62 192.168.20.75 108-159 1150 1900x LAM sync bicswery Protocol 15 5.81243000 192.168.20.54 192.168.20.55 108-159-1 155 0ropbox LAM sync bicswery Protocol 16 6.062525000 192.168.20.54 192.168.20.255 108-159-1 176 0ropbox LAM sync bicswery Protocol 20 6.065255000 192.168.20.54 192.168.20.255 108-159-1 176 0ropbox LAM sync bicswery Protocol 15 cmme tript of the synchronia sync bicswery Protocol 20 6.065255000 192.168.20.54 192.168.20.255 108-159-1 176 0ropbox LAM sync bicswery Protocol 57 ame 1: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface 0 trimeret protocol version 4. sor: 192.168.20.67 (192.168.20.267) 101 (192.168.20.11)	
11 5.:53456000 132.:168:20.67 15 5.:53456000 132.:168:20.67 15 5.:53456000 132.:168:20.62 15 5.:87149000 142.:168:20.62 15 5.:87149000 142.:168:20.62 15 5.:87149000 142.:168:20.62 15 5.:87149000 142.:168:20.62 15 5.:80247000 142.:168:20.62 15 5.:80247000 142.:168:20.62 15 5.:255.:255 16 -LSP-1 15 0ropbox LAM sync Discovery Protocol 16 6.:0952000 142.:168:20.54 19 6.:0952000 142.:168:20.54 19 6.:0952000 142.:168:20.54 19 2.:168:20.255 19 6LSP-1 17 5.:80247000 142.:168:20.54 19 6.:09525000 142.:168:20.54 19 6.:09525000 142.:168:20.54 19 2.:168:20.255 19 8.:LSP-1 17 6 bropbox LAM sync Discovery Protocol 19 6.:09525000 142.:168:20.54 19 2.:168:20.54 19 2.:168:20.55 19 2.:168:20.54 19 2.:168:20.54 19 2.:168:20.55 19 2.:168:20.54 19 2.:168:20.55 19 2.:158:20 19 2.:15	
13 5:353/0000 132,168.20,66       05:1712.488.10       115/12       105/12	
14 5.24252000 052.186.20.62       255.255.255.255       DB       <	
13 5.881449000 132:168:20.02       123:208:20.123       De-tarrer       130 opposition (a) bit Currery protocol         15 5.80240000 132:168:20.02       252:253:253:25       De-tarrer       135 or opposition (a) bit Currery protocol         15 6.000250000 132:168:20.02       253:253:255: DB-tarrer       155 or opposition (a) bit Currery protocol         16 6.000250000 132:168:20.054       253:253:255: DB-tarrer       176 orophosit LAM sync Discovery Protocol         19 6.00025000 132:168:20.054       192:168:20.255       DB-tarrer       176 orophosit LAM sync Discovery Protocol         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.255       DB-tarrer       176 orophosit LAM sync Discovery Protocol         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.255       DB-tarrer       176 orophosit LAM sync Discovery Protocol         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.255       NENs       92 Name query NB Y2U7VYIOWDU.SU<00>         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.255       NENs       92 Name query NB Y2U7VYIOWDU.SU<00>         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.255       NENs       92 Name query NB Y2U7VYIOWDU.SU<00>         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.2067       102:100:100:100:100       100:100:100:100:100:100         20 6.065255000 132:168:20.054       192:168:20.057       110:100:100:100:100:100:100:100:100:100	
17 5.820347000 192.168.20.62 255.255.355 DB-LEP-1 155 prophox LAM sync biscovery Protocol 18 6.059260000 192.168.20.64 255.255.255 DB-LEP-1 176 prophox LAM sync biscovery Protocol 19 6.060252000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB-LEP-1 176 prophox LAM sync biscovery Protocol 20 6.05255000 192.168.20.54 192.168.20.255 NBMS 92 Name query NB Y2U7VYI0WDD.SU-K0D> Frame 1: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface 0 thermet II, src: Dell/Zeices11 (84:2b:2b:7e:ce:51), DBI: Wmare_d8:13:c5 (00:0c:29:d8:13:c5) Thermet Protocol Version 4, src: 192.168.20.067 (192.168.20.67) (00:11 (192.168.20.11)	
18 6.093260000 192.168.20.54 255.255.255 0B-L5P-1 176 Orophox LAM sync Discovery Protocol 19 6.060250000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB-L5P-1 176 Orophox LAM sync Discovery Protocol 20 6.065255000 192.168.20.64 192.168.20.255 NENS 92 Name query NB Y2U7VYIOWDU.SU<00> ===================================	
19 6.060325000 192.168.20.54 192.168.20.255 DB-LEP-1 176 Drogbox LAX sync Discovery Protocol 20 6.065255000 192.168.20.64 192.168.20.255 NBNS 92 Name query NB YZU7V/IOWJDU.SU<00> Frame 1: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface 0 thernet II, src: Dell/Zeice:51 (84:2b:2b:7e:ce:51), DSI: VMWAre_d8:13:c5 (00:0c:29:d8:13:c5) Interret Protocol Version 4, src: 192.168.20.067 (192.168.20.067) DSI: 192.168.20.11)	
20 6.065255000 192.168.20.64 192.168.20.255 NBNS 92 Name query NB Y2U7VVIOWJDU.SU<00>	
Frame 1: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface 0 Ethernet II, src: pell/Zeice:51 (84:2b:2b:7e:ce:51), pst: vmware_d8:13:c5 (00:00:29:d8:13:c5) Internet Protocol Version 4. src: 192:168.20.06 7(192:168.20.67), pst: 192:168.20.11)	
rransmission control Protocol, src Port: 56185 (56185), Dst Port: microsoft-ds (445), Seq: 1, Ack: 1, Len: 0 00 00 0c 29 d8 13 c5 84 2b 2b 7e ce 51 08 00 45 00)+ ≁~.QE.	

Fonte: Whireshark (2014).

Para este estudo as ligações que tiveram os pacotes capturados seguiram a regra:

- Cada captura teve a duração de exatos três minutos;
- Para cada ligação utilizou-se o mesmo áudio, sendo este uma música que supera os três minutos, para que a captura seja sempre interrompida no mesmo ponto;
- Foram testados os seguintes modos de criptografia: sem criptografia, WEP, WPA, WPA2-PSK;
- Para cada tipo de criptografia foram testados os seguintes canais: 1, 6 e 11.

#### 3.8 RESULTADOS

Com as ligações efetuadas e seus pacotes capturados, o wireshark apresentou os seguintes resultados, sendo o número total de pacotes trafegados, tempo entre primeiro e ultimo pacotes e algumas médias relevantes ao estudo, evidenciados nas Figuras 31, 32, 33 e 34.

Figura 31 -	Resultados	Sem	Criptografia	
-------------	------------	-----	--------------	--

Som Crintografia		Canais	
Sem criptograna	1	6	11
PACOTES	18336	18481	18528
SEG. ENTRE PRIMEIRO E ÚLTIMO PACOTE	179,251	179,102	179,746
MÉDIA DE PACOSTES P/ SEG	102,292	103,187	103,079
MÉDIA TAMANHO DOS PACOTES BYTES	283	283	283
BYTES	5197573	5223509	5242126
MÉDIA BYTES P/ SEG	28996,065	29165,011	29164,089
MÉDIA MB P/ SEG	0,232	0,233	0,233

Fonte: Elaborado pelo autor.

Figura	32 -	Resultados	Criptografia	WEP
0			1 0	

\M/ED		Canais	
VVEF	1	6	11
PACOTES	18115	18573	18493
SEG. ENTRE PRIMEIRO E ÚLTIMO PACOTE	178,567	178,983	179,277
MÉDIA DE PACOSTES P/ SEG	101,446	103,770	103,153
MÉDIA TAMANHO DOS PACOTES BYTES	283	282	281
BYTES	5127882	5228820	5203338
MÉDIA BYTES P/ SEG	28716,783	29214,129	29023,994
MÉDIA MB P/ SEG	0,230	0,234	0,232

Fonte: Elaborado pelo autor.

Figura	33 -	Resultados	Criptografia	WPA
0			1 0	

		Canais	
WFA	1	6	11
PACOTES	18407	18399	18612
SEG. ENTRE PRIMEIRO E ÚLTIMO PACOTE	179,767	179,927	179,996
MÉDIA DE PACOSTES P/ SEG	102,394	102,258	103,402
MÉDIA TAMANHO DOS PACOTES BYTES	284	284	283
BYTES	5231074	5228887	5262959
MÉDIA BYTES P/ SEG	29099,239	29061,118	23239,362
MÉDIA MB P/ SEG	0,233	0,232	0,234

Fonte: Elaborado pelo autor.

	Canais	
1	6	11
18513	18609	18323
179,445	179,513	179,047
103,168	103,664	102,336
283	282	283
5240547	5254317	5209024
29204,119	29269,801	29093,094
0,234	0,234	0,233
	1           18513           179,445           103,168           283           5240547           29204,119           0,234	Canais161851318609179,445179,513103,168103,6642832825240547525431729204,11929269,8010,2340,234

Figura 34 - Resultados Criptografia WPA2-PSK

Fonte: Elaborado pelo autor.

Para uma melhor análise alguns gráficos foram gerados, como o número total de pacotes trafegados em cada ligação nos diferentes canais, apresentado na Figura 35.



Figura 35 - Gráfico Pacotes

Fonte: Elaborado pelo autor.

A média de quantos pacotes foram trafegados por segundo, mostrados na Figura 36, bem como o tamanho médio de cada pacote, mostrado na Figura 37.



Figura 36 - Gráfico Média Pacotes p/ Segundo

Fonte: Elaborado pelo autor.





Fonte: Elaborado pelo autor.

#### **4 CONSIDERAÇÕES FINAIS**

A análise levou em consideração o desempenho da rede sem fio durante as chamadas. Para que os testes fossem mais precisos, foram utilizados o mesmo tempo e a mesma faixa de áudio. Foi efetuada uma chamada para cada tipo de criptografia e canal.

Com os dados obtidos do Wireshark foram gerados gráficos comparativos, com eles é possível observar que não há diferenças muito significativas para a troca dos tipos de criptografia e canais.

Com este estudo pode-se notar que a não utilização de criptografia em redes sem fio não contribuirá com o desempenho da rede como um todo, e com base nele, recomenda-se o uso da criptografia WPA-PSK, pois seu impacto a rede mostrou-se na média das demais, e como ela é tida como a mais segura, recomenda-se seu uso, pois seu impacto é pequeno em relação ao custo beneficio.

O estudo mostra também que dependendo do canal escolhido pode-se ter um ganho no desempenho da rede, que neste caso é mostrado ao utilizar o canal 11, que está utilizando menos recursos que o canal 1 ou 6, e com a mesma informação trafegada, com base nestes resultados é possível afirmar que a melhor utilização para ligações VOIP em uma rede sem fio com WDS é a criptografia WPA-PSK operando no canal 11.

#### **4.1 TRABALHOS FUTUROS**

Como não há muitas pesquisas realizadas sobre o WDS, podem-se sugerir alguns pontos de estudo.

Um deles seria a realização deste trabalho utilizando no servidor outro sistema operacional, como Windows ou Solaris.

Também se pode sugerir realizar três capturas por chamada, fazendo-se uma média entre elas para a obtenção de resultados mais precisos.

Outro estudo interessante seria na utilização de mais um ponto para o WDS, podendo assim observar qual o impacto causará a adição deste ponto à rede sem fio.

# REFERÊNCIAS

2014.

ALBUQUERQUE, S. Aprenda a Amplificar o Sinal de Redes Wireless Usando o WDS. **Canal Tech**, 2014. Disponível em: http://canaltech.com.br/tutorial/redes/Aprenda-a-amplificar-o-sinal-de-redes-wireless-usando-o-WDS/> Acesso em: 14 maio 2014.

ASTERISK, Asterisk, 2014. Disponível em: http://www.asterisk.org/downloads> Acesso em: 14 maio 2014.

ASTERISK. An Open Source PBX and telephony toolkit. 2006. Disponível em: <a href="http://www.asterisk.org/">http://www.asterisk.org/</a>. Acesso em: 14 maio 2014.

BARBOSA, G. F. Implementação de uma Estrutura de Rede Usando o Modelo Hierárquico. **Repositório de Outras Coleções Abertas**, 2012. Disponível em: http://repositorio.roca.utfpr.edu.br/jspui/bitstream/1/1826/1/CT\_GESER\_II\_2012\_03.pdf > Acesso em: 14 maio 2014.

BARROZO, L. L. Segurança nas Redes: Wireless e Wimax. **Repositório Institucional Univem**, 2009. Disponível em: http://aberto.univem.edu.br/bitstream/handle/11077/285/Seguran%C3%A7a%20nas%20redes %20sem%20fio%3a%20Wireless%20e%20Wimax.pdf?sequence=1> Acesso em: 14 maio

COUNTERPATH, **X-Lite**, 2014. Disponível em: http://www.counterpath.com/x-lite-for-windows-download.html> Acesso 14 maio 2014.

FERRARI, S. R. WireShark. **Viva o Linux**, 2008. Disponivél em: http://www.vivaolinux.com.br/artigo/Wireshark-Artigo > Acesso em: 14 maio 2014.

FERREIRA, A. T. WDS – Vários Roteadores u Aps, numa única rede!. **Revolução Linux**, 2010. Disponível em: http://revolucaolinux.blogspot.com.br/2010/07/wds-varios-roteadoresou-aps-numa-unica.html> Acesso em: 14 maio 2014.

GONÇALVES, F. E. A. Asterisk PBX: Guia de Configuração. V. Office Networks, 2005.

FRANCISCO, P. K. Asterisk: Como instalar manualmente em seu Linux. 2013. Disponível em: http://gerencievocemesmo.com.br/site/?p=449/>. Acesso em: 25 outubro 2014.

H.323. ITU-T Recommendation H.323. **Telecommunication Standardization Sector of Itu** – **Packet Based Multimedia Communications Systems**. 2006. Disponível em: http://www.itut.int.com/>. Acesso em: 14 maio 2014.

HEMEL, Armijn. Tubarão Multiuso. **Linux Magazine Online**, 2007. Disponível em: http://www.linuxnewmedia.com.br/images/uploads/mags/lm/articles/LM32\_wireshark.pdf> Acesso em: 14 maio 2014. LEVANDOSKI, F. et al. OpenVPN. **Fausto Levandoski**, 2010. Disponível em: http://www.faustolevandoski.com.br/downloads/Artigo\_OpenVPN.pdf> Acesso em: 14 maio 2014.

LINHARES, A. G.; GONÇALVES, P. A. S. Uma Análise dos Mecanismos de Segurança de Redes IEEE 802.11: WEP, WPA, WPA2 e IEEE 802.11w, **Centro de Informática UFPE**, S.d.. Disponível em: http://www.cin.ufpe.br/~pasg/gpublications/LiGo06.pdf> Acesso 14 maio 2014.

LINKSYS. Configurando segurança sem fio WEP, WPA ou WPA2 em um roteador. **Linksys**, 2014. Disponível em:

http://kb.linksys.com/Linksys/GetArticle.aspx?docid=4cb4233a9ab24a5188470e95d880eb7e \_20202.xml&pid=28> Acesso em: 14 maio 2014.

LUCAS, A. S. Avaliação de Desempenho do Protocolo WEP em Redes Sem Fio AD HOC Usando um Simulador de Redes. **Repositório Institucional Univem**, 2006. Disponível em: http://aberto.univem.edu.br/bitstream/handle/11077/276/Avalia%C3%A7%C3%A30%20de% 20desempenho%20do%20protocolo%20WEP%20em%20redes%20sem%20fio%20Ad%20H oc%20usando%20um%20simulador%20de%20redes.pdf?sequence=1 > Acesso em: 14 maio 2014.

MARTINS, E. O Que é VPN. **TecMundo**, 2009. Disponível em: http://www.tecmundo.com.br/1427-o-que-e-vpn-.htm> Acesso em: 14 maio 2014.

MESTRE, A. **Asterisk - Instalação e configuração no Debian Lenny**. 2009. Disponível em: < http://www.vivaolinux.com.br/artigo/Asterisk-Instalacao-e-configuracao-no-Debian-Lenny?pagina=3/>. Acesso em: 14 maio 2014.

MITZCUN, J. F. Implantação de uma Rede Virtual Privada (VPN) na Procuradoria da República no RN. **Biblioteca Digital do MPF**, 2007. Disponível em: http://bibliotecadigital.mpf.mp.br/xmlui/bitstream/handle/123456789/36273/Mitzcun\_Joao\_i mplantacao\_rede\_virtual\_39\_pgs.pdf?sequence=1 > Acesso em: 14 maio 2014.

MORIMOTO, C. E. Expandindo a rede Wi-Fi com Pontos de Acesso Adicionais. **Guia do Hardware**, 2011. Disponível em: http://www.hardware.com.br/tutoriais/expandindowifi/wds-outras-opcoes.html> Acesso em: 14 maio 2014.

NERD. **OpenVPN – Servidor Ubuntu e Clientes Windows e Linux**, 2012. Disponível em: http://blogdonerd.com.br/2012/06/openvpn-servidor-ubuntu-e-clientes-windows-e-linux/> Acesso em: 25 outubro 2014.

O modelo TCP/IP. **TechNet**, [2014?]. Disponível em: http://technet.microsoft.com/pt-br/library/cc786900(v=ws.10).aspx> Acesso em: 14 maio 2014.

PEREIRA JUNIOR, C. A. C. V. ; BRABO, G. S.; AMORAS, R. A. S. Segurança em Redes Wireless Padrão IEEE 802.11b: Protocolos WEP, WPA e Análise de Desempenho. **Prof.** Marcio R.G, de Vazzi, 2004. Disponível em:

http://www.vazzi.com.br/moodle/pluginfile.php/705/mod\_resource/content/1/Atividade\_1\_-\_seguranca\_em\_redes\_wireless.pdf > Acesso em: 14 maio 2014. PETROCELLO, M. Montando uma rede WDS com Roteadores ou APs, em uma única rede Wirelles. **Maryell Petrocello**, 2011. Disponível em: http://maryell.blog.com/2011/04/01/wds-varios-roteadores-ou-aps-em-uma-unica-rede-wireless/> Acesso em: 14 maio 2014.

PINHEIRO, J. M. S. Redes de Telefonia IP – 2<sup>a</sup> Parte. **Projeto de Redes,** 2006. Disponível em: http://www.projetoderedes.com.br/tutoriais/tutorial\_redes\_telefonia\_ip\_02.php> Acesso em: 14 maio 2014.

ROCHA, J. W. V. Redes WLAN de Alta Velocidade I: Características. **Núcleo de Tecnologias Interativas de Aprendizagem**, 2006. Disponível em: http://www3.iesampa.edu.br/ojs/index.php/TELECOM/article/viewFile/687/561> Acesso em: 14 maio 2014.

ROSA, R. H. Ferramenta para Desenvolvimento de Planos de Discagem no Asterisk. **Universidade Federal de Santa Catarina**, 2007. https://projetos.inf.ufsc.br/arquivos\_projetos/projeto\_753/Projetos%20II%20-%20Richard%20Hobold.pdf> Acesso em: 14 maio 2014.

ROSSI, M. A. G.; FRANZIN O. **VPN – Virtual Private Network (Rede Pública Virtual)**. GPr Sistemas/ASP Systems, 2000.

SHALDERS, F. Voip: O Que É? Como Funciona?. **Nimbuzz**, 2010. Disponível em: http://brasil.blog.nimbuzz.com/2010/08/02/voip-o-que-e-como-funciona/> Acesso em: 14 maio 2014.

SOUZA, A. G. Spanning Tree Protocol. **Sistemas de Informação**, 2009. Disponível em: http://www.si.lopesgazzani.com.br/TFC/monografias/Monografia%20Alessandro.pdf > Acesso em: 14 maio 2014.

TANEMBAUM, A. S., WETHERALL, D. **Redes de Computadores.** 5. ed. São Paulo: Pearson Education do Brasil, 2011.

TANENBAUM, A. Redes de Computadores. 4. ed. Rio de Janeiro: Campus/Elsevier, 2003.

TORRES, Gabriel. Como o protocolo TCP/IP funciona. **Clube do Hardware**, 2007. Disponível em: http://www.clubedohardware.com.br/artigos/1351 > Acesso em: 14 maio 2014.

UBUNTU, Comunity. Wireless VPN. **Ubuntu Wiki**, 2008. Disponível em: http://wiki.ubuntu-br.org/WirelessVPN> Acesso em: 14 maio 2014.

WEBER, R. F. Criptografia Contemporânea. Porto Alegre: Instituto de Informática UFRGS, 1998.

What is VPN. **NetGear**, [2010?]. Disponível em: http://kb.netgear.com/app/answers/detail/a\_id/1128/~/what-is-vpn-(virtual-privatenetworking)%3F> Acesso em: 14 maio 2014.

WHIRESHARK, Whireshark, 2014. Disponível em: http://www.wireshark.org/download.html> Acesso em: 14 maio 2014.

## APÊNDICE A - CONFIGURAÇÃO SERVIDOR OPENVPN UBUNTU

Para a instalação primeiramente deve-se logar no terminal com acesso root (administrador) para isso basta inserir o seguinte comando seguido da senha:

sudo su

É preciso atualizar os repositórios de dados do servidor, isso é feito com o seguinte comando:

apt-get update;

Após a atualização será de fato instalado o serviço de openvpn com o seguinte comando:

apt-get install openvpn

Agora será preciso copiar os arquivos de exemplo de configuração para a pasta openvpn, para isso utiliza-se o seguinte comando:

cp /usr/share/doc/openvpn/examples/easy-rsa/2.0/\* /etc/openvpn

É recomendável realizar um backup de segurança do arquivo "openssl-1.0.0.cnf" localizado no diretório "/etc/openvpn/"; para isso será utilizado o seguinte comando:

cp /etc/openvpn/openssl-1.0.0.cnf /etc/openvpn/openssl.cnf

O próximo passo será editar o arquivo "vars" localizado no diretório "/etc/openvpn",

ajustando as últimas linhas iniciadas por KEY, para que assim o ambiente possa ser refletido, estes parâmetros ficaram com valores:

export KEY\_COUNTRY="BR" export KEY\_PROVINCE="SP" export KEY\_CITY="Pederneiras" export KEY\_ORG="Trabalho Conclusão de Curso" export KEY\_EMAIL="alexandre87ml@gmail.com" export KEY\_CN="ubuntuserv" export KEY\_NAME="Alexandre Lima" export KEY\_OU="TCC"

/etc/openvpn/vars

Agora bastará compilar a openvpn para que ela funcione corretamente, os parâmetros informados no arquivo "vars" serão apresentados, bastando confirma-los com a tecla Enter. Para compilar primeiramente deve-se entrar no diretório, e executar os comandos:

cd /etc/openvpn source /etc/openvpn/vars

Deste modo os parâmetros do arquivo "vars" serão reconhecidos, depois o comando:

|--|

Para que seja limpo para a compilação, em seguida:

/etc/openvpn/build-ca

/etc/openvpn/build-dh

Com estes comandos a pasta "keys" será criada dentro do "/etc/openvpn" nesta pasta existirão cinco arquivos que são referentes a nova certificação criada:

- ca.crt: Certificação pública da CA;
- ca.key: Chave privada da CA;
- dh1024.pem: Parâmetros para a troca de chaves;
- index: Controle das chaves geradas pela CA;
- serial: Controle de número serial das chaves geradas pela CA.

Para que o openvpn funcione corretamente é preciso gerar um certificado para o servidor para isso será utilizado o seguinte comando:

		/etc/ope	nvpr	n/build-ke	y-server	server				
Novamente	os	parâmetros	do	arquivo	"vars"	serão	exibidos,	bastando	ir	os
confirmando, ao término da confirmação, duas novas chaves serão geradas na pasta "keys"										
sendo elas, "sever.crt" e "server.key". (NERD, 2012).										

Para realizar a configuração do openvpn é preciso ter um arquivo no diretório "/etc/openvpn" com a extensão ".conf" sendo permitido ter mais de um serviço openvpn em outras portas, desde que cada serviço possua um arquivo de configuração. O arquivo ".conf" neste estudo foi denominado por "server.conf", este arquivo é apresentado abaixo:

local 192.168.1.100
port 1194
proto udp
dev tun0
ca /etc/openvpn/keys/ca.crt
cert /etc/openvpn/keys/server.crt
key /etc/openvpn/keys/server.key # This file should be kept secret
dh /etc/openvpn/keys/dh1024.pem
server 192.168.3.0 255.255.255.0
ifconfig-pool-persist ipp.txt
push "route 192.162.1.0 255.0.0.0"
push "dhcp-option DNS 192.168.0.1"
push "dhcp-option DNS 192.168.1.1"
keepalive 10 120
tls-auth /etc/openvpn/keys/ta.key 0 # This file is secret
cipher AES-128-CBC # AES
comp-Izo

max-clients 100 user nobody group nogroup persist-key persist-tun status /var/log/openvpn/openvpn-status.log log-append /var/log/openvpn/openvpn.log verb 3

Seguindo algumas explicações:

A linha "local 192.168.1.100" indica ao openvpn o IP do servidor em que ele está rodando, para ouvir as novas conexões.

A linha "port 1194", indica em qual porta o serviço openvpn está rodando.

A linda "proto udp", indica que o serviço está executado utilizando o protocolo udp.

A linha "dev tun0", indica a nova interface de rede que foi criada para a utilização do túnel virtual.

As linhas "ca /etc/openvpn/keys/ca.crt"; "cert /etc/openvpn/keys/server.crt" e "key /etc/openvpn/keys/server.key" representa a chave de acesso que a openvpn usará para autenticar os clientes openvpn.

A linha "server 192.168.3.0 255.255.255.0" informa ao openvpn que a rede que ele estará gerenciando é a 192.168.3.0/24, sendo que o primeiro IP desta rede é o próprio servidor openvpn. (NERD, 2012).

Como último passo é preciso criar um diretório onde os arquivos de log serão armazenados, usando o seguinte comando:

mkdir /var/log/openvpn

Com tudo configurado agora basta iniciar o serviço, para isso utiliza-se o seguinte o comando:

service openvpn start

Podemos ver que o serviço está sendo executado usando o comando:

service openvpn status

#### APÊNDICE B - CONFIGURAÇÃO SERVIDOR ASTERISK

O Asterisk está rodando diretamente no servidor Linux, sendo responsável por todo o gerenciando das ligações realizadas através das estações, para instala-lo primeiramente devese ter acesso como administrador no terminal, depois atualizar os repositórios de dados, como qualquer outro programa de distribuição unix. (FRANCISCO, 2013).

Agora deve instalar os pacotes essências para que o Asterisk possa funcionar corretamente, para isso utiliza-se o comando:

apt-get -y install build-essential wget libssl-dev libncurses5-dev libnewt-dev libxml2dev linux-headers-\$(uname -r) libsqlite3-dev

Com os pacotes essências instalados é preciso acessar o diretório para download dos

fontes do Asteriks, para isso utiliza-se o comando:

cd /usr/src wget http://downloads.asterisk.org/pub/telephony/dahdi-linux-complete/dahdi-linuxcomplete-current.tar.gz

wget http://downloads.asterisk.org/pub/telephony/libpri/libpri-1.4-current.tar.gz wget http://downloads.asterisk.org/pub/telephony/asterisk/asterisk-11-current.tar.gz

Agora é preciso descompactar, para isso é só executar o comando:

tar xzvf dahdi-linux-complete-current.tar.gz tar xzvf libpri-1.4-current.tar.gz tar xzvf asterisk-11-current.tar.gz

Para compilar o Asterisk, é preciso acessar o diretório que foi realizado o download e compilar, é importante compilar os pacotes na ordem correta, pois alguns pacotes dependem de outros, deste modo à instalação ocorrerá sem erros, primeiramente compila-se o pacote dahdi, para isso é só executar os comandos em sequencia:

cd /usr/src/dahdi-linux-complete-2.10.0.1+2.10.0.1/ make make install make config Agora é preciso compilar o libpri, de modo semelhante será executado o comando: cd /usr/src/libpri-1.4.15/ make make install

E por fim o Asterisk, para ele o comando será:

cd /usr/src/asterisk-11.12.1/ ./configure make menuselect make make install make config make samples

Com todos os pacotes compilados, é preciso iniciar os serviços, tanto o DAHDI quanto o próprio Asterisk, isso será feito com o comando:

/etc/init.d/dahdi start	
/etc/init.d/asterisk start	

É possível notar que o Asterisk está funcionando perfeitamente, mas totalmente em modo texto, tornando a configuração um pouco mais complexa, então para facilitar a configuração bem como o gerenciamento do servidor, é possível instalar uma interface gráfica, que será acessada através de qualquer navegador, para isso será preciso acessar o diretório que se deseja e realizar o download, com o seguinte comando:

cd /usr/src
svn co http://svn.asterisk.org/svn/asterisk-gui/branches/2.0
Agora acessar o diretório que foi baixado e a realizar instalação do novo pacote:
cd 2.0/
./configure
make
make install

Com os novos pacotes instalados, será preciso apenas alterar dois arquivos de configuração, que ficarão encarregados do gerenciamento quando o navegador tentar acessar o servidor, o primeiro arquivo é "manager.conf", localizado em "/etc/asterisk/" será preciso alterar a chave "[general]" e "[admin]", como demonstrado abaixo:

[general]
enabled = yes
webenabled = yes
port = 5038
httptimeout = 60
bindaddr = 192.168.1.100
[admin]
secret = secret
read = system,call,log,verbose,agent,user,config,dtmf,reporting,cdr,dialplan
write = system,call,agent,user,config,command,reporting,originate

O segundo arquivo é o "http.conf" localizado também no diretório "/etc/asterisk", para

ele será preciso alterar apenas a chave "[general]" como mostrado abaixo:

[general]
enabled = yes
enablestatic = yes
bindaddr= 192.168.1.100
bindport=8088

Como são configurações do servidor é preciso reiniciar o serviço para que este possa

atualizar e utilizar as novas configurações, para isso basta executar o comando:

/etc/init.d/asterisk reload
Para verificar se tudo estará funcionando corretamente utiliza-se o seguinte comando:
cd /usr/src/2.0
make checkconfig