Universidade Federal de São Carlos— UFSCAR CENTRO DE CIÊNCIAS EXATAS E DE TECNOLOGIA— CCET DEPARTAMENTO DE COMPUTAÇÃO— DC PROGRAMA DE PÓS-GRADUAÇÃO EM CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO— PPGCC

Luís Henrique Puhl de Souza

Uma Implementação distribuída em Névoa do algoritmo de Detecção de Novidade em Fluxos de Dados MINAS

Luís Henrique Puhl de Souza

Uma Implementação distribuída em Névoa do algoritmo de Detecção de Novidade em Fluxos de Dados MINAS

apresentada ao Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação do Centro de Ciências Exatas e de Tecnologia da Universidade Federal de São Carlos, como parte dos requisitos para a obtenção do título de em Ciência da Computação.

Área de concentração: Sistemas de Computação

Orientador: Prof. Dr. Hermes Senger

 $if undefined resumo \\if undefined absparse p$

Resumo

Em um cenário de crescente número de dispositivos na Internet das Coisas (IoT), gerando proporcional crescimento no volume dos fluxos de dados gerados, são necessários métodos robustos para a mineração de fluxos contínuos de dados. Uma das áreas afetadas pelo crescimento vertiginoso do número de dispositivos e os fluxos associados a eles é a área de segurança da informação, onde são necessárias ferramentas de detecção de intrusão em redes que operem em ambientes de computação em névoa, devido aos custos de comunicação associados a operar estas ferramentas somente em ambiente de nuvem . As ferramentas de detecção de intrusão utilizam extensivamente algoritmos de detecção de novidade em fluxos de dados para identificar padrões no tráfego da rede. Porém, os algoritmos que tratam adequadamente dos desafios de detecção de novidade em fluxos de dados, como mudança e evolução de conceito e atualização contínua do modelo de classificação sem interferência de especialistas, ainda são pouco utilizados. O algoritmo de detecção de novidade em fluxo de dados MINAS tem recebido atenção de pesquisas recentes por tratar desses desafios de detecção de novidade em fluxos de dados. No entanto, apesar de sua divisão em três partes semi-independentes, este algoritmo ainda não foi adaptado para processar grandes volumes de fluxos reais em ambiente de computação em névoa. O presente trabalho aborda essa lacuna, propondo um sistema que implementa o algoritmo MINAS de maneira distribuída num contexto de detecção de intrusão e computação em névoa. Experimentos mostram que o algoritmo MINAS pode ser paralelizado e distribuído utilizando plataformas de processamento de fluxos como Apache Flink.

Detecção de Novidades, Detecção de Intrusão, Fluxos de Dados, Computação Distribuída, Computação em Névoa, Internet das Coisas.

Palayras-chave:

.

Abstract

In a scenario of growing number of devices connected to the Internet of Things (IoT) with proportional growth in the volume of data streams generated, robust methods are needed for mining streams continuous data. One of the areas affected by the huge growth in the number of devices and the streams associated with them is the information security, which needs network intrusion detection tools that operate in fog computing environments due to the cost of operating such tools in a cloud only environment. These tools make extensive use of algorithms for novelty detection in data streams to identify treat patterns in network traffic. However, algorithms in wide use do not adequately address the challenges of novelty detection in data streams, such as concept drift, concept evolution and continuous update of the classification model, without expert interference. The MINAS algorithm addresses those novelty detection in data streams challenges and has received recent research attention. However, despite its division in three semi-independent parts, MINAS has not yet been adapted to process large volumes of real streams or to operate in a fog computing environment. The present work proposes a system that implements the MINAS algorithm in a distributed fog environment in the context of intrusion detection to addresses this gap. Preliminary work shows that it is possible to have a distributed version of the MINAS algorithm by using stream processing platforms such as Apache Flink.

Novelty Detection, Intrusion Detection, Data Streams, Distributed Computing, Fog Computing, IoT devices

Keywords:

.

Lista de ilustrações

Lista de tabelas

Lista de siglas

Sumário

Capítulo 1

Introdução

IoTInternet of Things, Internet das Coisas A Internet das Coisas (Internet of Things - IoT) é um sistema global de dispositivos (máquinas, objetos físicos ou virtuais, sensores, atuadores e pessoas) com capacidade de comunicação pela Internet, sem depender de interação com interface humano-computador tradicional. Outra característica de dispositivos IoT são os ?recursos computacionais dimensionados, para propósitos específicos que limitam a capacidade de computar outras funções além da função original do dispositivo. O número de dispositivos categorizados como IoT na última década teve crescimento sem precedentes e, proporcionalmente, cresceu o volume de dados referenciagerados por esses dispositivos. A análise desses dados pode trazer novos conhecimentos e tem sido um tema frequentemente abordado por trabalhos de pesquisa. Contudo, além dos dados de sensores e atuadores, esses dispositivos se subvertidos, podem gerar tráfego maligno, como o gerado pela botnet mirai em 2016 (??). Nesse cenário, fatores que podem favorecer a subversão dos dispositivos incluem a falta de controle sobre a origem do hardware e software embarcado nos dispositivos, além da falta das cruciais atualizações de segurança. DS Data Stream, Fluxo de DadosNIDS Network Intrusion Detection System, sistema de detecção de intrusão em redes Com milhares de dispositivos em redes distantes gerando dados (diretamente ligados às suas funções originais ou metadados produzidos como subproduto) em volumes e velocidades consideráveis, formando fluxos contínuos de dados (Data Stream - DS), técnicas de mineração de fluxos de dados (Data Stream Mining) são amplamente necessárias. Nesses cenários, essas

vidades que trate adequadamente os desafios de fluxo de dados contínuos (como volume e velocidade do fluxo, evolução e mudança de conceito) e considere o ambiente de computação em névoa aplicada à detecção de intrusão. Seguindo a comparação entre algoritmos desse gênero realizada por ??), esta pesquisa escolheu investigar o algoritmo MINAS (??) para receber o tratamento necessário para adequá-lo ao ambiente de névoa e para fluxos de grandes volumes e velocidades. Portanto, seguindo os trabalhos do Grupo de Sistemas Distribuídos e Redes (GSDR) da Universidade Federal de São Carlos (UFSCar), propõem-se a construção de uma construção de uma aplicação que implemente.... na verdade nao é implementar o minas de forma distribuida? aplicação que implemente o algoritmo MINAS de maneira escalável e distribuível para ambientes de computação em névoa e a avaliação dessa implementação com experimentos baseados na literatura usando conjunto de dados públicos relevantes. O resultado esperado é uma implementação compatível em qualidade de classificação ao algoritmo MINAS e passível de ser distribuída em um ambiente de computação em névoa aplicado à detecção de intrusão. Com foco no objetivo geral, alguns objetivos específicos são propostos:Implementar o algoritmo MINAS de maneira distribuída sobre uma plataforma de processamento distribuída de fluxos de dados; Avaliar a qualidade de detecção de intrusão em ambiente distribuído conforme a arquitetura IDSA-IoT; Avaliar o desempenho da implementação em ambiente de computação em névoa.

1.3 Proposta Metodológica

Para cumprir os objetivos citados na objetivos, foi identificada a necessidade de um processo exploratório seguido de experimentação. Tal processo inclui a revisão da literatura, tanto acadêmica quanto técnica, seguida da experimentação através de implementação de aplicação e testes.

O foco da estão nas referências?revisão da literatura acadêmica é em trabalhos que abordem processamento de fluxos de dados, classificação de fluxo de dados, detecção de novidades em fluxo de dados e processamento distribuído de fluxo de dados. O objetivo da revisão é o estabelecimento do estado da arte desses assuntos, de forma que alguns desses trabalhos sirvam para comparações e relacionamentos. Além disso, desses trabalhos buscam-se métricas de qualidade de clas-

sificação (por exemplo, taxa de falso positivo e matriz de confusão) e métricas de escalabilidade (como taxa de mensagens por segundo e escalabilidade vertical ou horizontal).

A revisão da literatura técnica será focada em plataformas, ferramentas e técnicas para realizar a implementação proposta. Portanto, são selecionadas plataformas de processamento distribuído de DS e técnicas de aprendizado de máquina associadas a elas. Dessa revisão também serão obtidas técnicas ou ferramentas necessárias para extração das métricas de avaliação, bem como data sets públicos relevantes para detecção de novidades em DS.

Uma vez definidos o estado da arte, as ferramentas técnicas e os data sets, o passo seguinte é a experimentação. Nesse passo, será desenvolvida uma aplicação na plataforma escolhida que, com base no algoritmo MINAS (??), irá classificar e detectar novidades em DS. Também nesse passo, a implementação será validada comparando os resultados de classificação obtidos com os resultados de classificação do algoritmo original MINAS. Posteriormente, serão realizados experimentos com a implementação e variações em data sets e cenários de distribuição em fog, coletando as métricas de classificação e escalabilidade.

Ao final, a aplicação, resultados, comparações e discussões serão publicados nos meios e formatos adequados, como repositórios técnicos, eventos ou revistas acadêmicas.

1.4 Organização do trabalho

O restante desse trabalho segue a estrutura: fundamentos aborda conceitos teóricos e técnicos que embasam esse trabalho; related enumera e discute trabalhos relacionados e estabelece o estado da arte do tema detecção de novidade em fluxos de dados e seu processamento; proposta descreve a proposta de implementação, discute as escolhas de plataformas e resultados esperados. Também são discutidos no proposta os desafios e resultados preliminares encontrados durante o desenvolvimento do trabalho. final adiciona considerações gerais e apresenta o plano de trabalho e cronograma até a defesa do mestrado.

Capítulo 2

Fundamentos Científicos e Tecnológicos

□ Este Capítulo aborda conceitos que embasam esse trabalho, conceitos teóricos de ambientes e arquiteturas de computação distribuída e detecção de novidade e conceitos técnicos, como plataformas de processamento distribuído de fluxo de dados e o algoritmo MINAS.

2.1 Ambientes de Computação Distribuída

Esta relaciona três ambientes de computação distribuída habitualmente utilizados para o processamento de dados massivos relacionados a redes de dispositivos IoT, entre outras aplicações. rever a frase A computação em nuvem (cloud computing) é aplicada a vários problemas e neste trabalho seu papel em sistemas IoT é fornecer ?vastos recursos e garantias e em que dispositivos enviam todos dados relevantes ao sistema. O segundo e terceiro ambiente são computação de borda (edge computing) e a computação em névoa (fog computing), que utiliza os recursos computacionais distribuídos presentes em nós localizados entre os dispositivos de borda e a nuvem, com diversas intenções, desde privacidade até redução de latência.

2.1.1 Computação em Nuvem

A computação em nuvem (cloud computing), ou simplesmente nuvem (cloud), habilita o acesso através da rede a um grupo compartilhado de recursos de computação configuráveis, como servidores, redes, aplicações, armazenamento, etc. Tais recursos podem ser provisionados ou

liberados sob demanda rapidamente com o mínimo esforço de gerenci-

amento e mínima interação com o provedor destes recursos (??). As principais características do ambiente *cloud computing*, segundo ??) são: ☐ Serviço sob Demanda: o cliente pode provisionar ou liberar capacidades de computação (ex: tempo de processamento e armazenamento) conforme o necessário, sem requerer interação com o provedor de serviço; ☐ Amplo acesso à rede: o acesso aos recursos de computação e capacidades ocorre pela rede através de mecanismos padrões que permitem o acesso por plataformas heterogêneas (celulares, computadores, tablets, etc.) ☐ Agrupamento de recursos: para servir múltiplos clientes, os recursos de computação são agrupados usando o modelo multi-tenancy com recursos físicos e virtuais diferentes dinamicamente atribuídos e reatribuídos de acordo com a demandas do clientes; ☐ Elasticidade: as capacidades de computação são rapidamente provisionadas ou liberadas, em alguns casos automaticamente, para escalar conforme a demanda; ☐ Serviço mensurado: os recursos de computação são monitorados, controlados e reportados para o provedor de serviços e para o cliente fornecendo transparência sobre as capacidades que foram consumidas. Segundo, ??), a implantação da Computação em Nuvem pode ocorrer através dos seguintes modelos: ☐ Nuvem privada: a infraestrutura da nuvem é provisionada e dedicada para um único cliente ou organização. Nesse modelo, o cliente gerencia e controla a infraestrutura, ou pode delegar essas tarefas a uma outra empresa. A infraestrutura pode estar dentro ou fora das instalações da organização proprietária; ☐ Nuvem comunitária: a infraestrutura de nuvem é fornecida para um grupo exclusivo de clientes que compartilham um mesmo interesse (requerimentos de segurança, desempenho, políticas, etc.). Esse tipo de nuvem pode ser gerenciado pelo próprio grupo, ou por outra organização, podendo estar dentro ou fora das instalações das empresas proprietárias; ☐ Nuvem pública: É gerenciada e operada por um provedor de nu-

vem e a infraestrutura é provisionada e oferecida para uso público.

□ Nuvem híbrida: a infraestrutura desse tipo de nuvem é uma composição de dois ou mais modelos de implantação de cloud (privada, pública e comunitária) que formam uma entidade única e são unidos por tecnologias padronizadas que habilitam a portabilidade de dados e aplicações.

2.1.2 Computação de Borda

repare que cada uma das seções referencia um único autor. Seria interessante ter várias referências A computação de borda (edge computing) refere-se às tecnologias que permitem que a computação seja executada na borda da rede. Define-se borda ou edge como qualquer recurso de computação e de rede ao longo do caminho entre as fontes de dados e os data centers da nuvem (??). Na borda, é possível fazer armazenamento, processamento e descarregamento de dados, assim como distribuir as requisições e entregar os serviços das nuvens aos usuários. ??) ressalta que essas capacidades (dentre outras) dos nós da borda (edge nodes) possibilitam que a computação de borda reduza a latência na resposta da nuvem, pré-processando os dados nos nós da borda, aproveitando melhor a banda e a transmissão de dados, e também consumindo menos recursos de computação na nuvem. Além disso, o autor ainda acrescenta que a computação de borda pode aumentar a privacidade dos dados, uma vez que eles podem ser processados no próprio dispositivo final.

A computação de borda tenta trazer a computação mais próxima das fontes de dados. Como é observado na figura, os componentes desse tipo de computação podem ser tanto produtores como consumidores, não só requisitando serviços e conteúdo da nuvem, mas também realizando tarefas da nuvem. Algumas aplicações da computação de borda incluem: análise de vídeo; em sistemas críticos para redução de latência; descarregar a nuvem de parte da computação; privacidade dos dados produzidos, mantendo-os fora de ambientes públicos; redução das cargas de dados na rede e processamento distribuído de sensoriamento massivo em cidades inteligentes (??).

2.1.3 Computação em Névoa

??) e ??) mencionam que a enorme massa de dados gerados por ambientes IoT pode ser processada em nuvem, entretanto a latência produzida pela transferência desses dados para a nuvem e o retorno do resultado pode não ser toleradas por sistemas críticos que sejam sensíveis a latência (monitoramento de saúde e resposta a emergências). ??) ainda acrescenta que enviar tantos dados à nuvem para processamento e armazenamento pode ser ineficiente e não escalável, devido à saturação de dados na rede. O ambiente edge computing foi proposto para trazer o processamento e armazenamento para os dispositivos de borda tentando solucionar esses problemas. Porém, dispositivos de borda comumente não podem lidar com várias aplicações IoT competindo pelos seus recursos limitados, o que poderia causar a contenção dos recursos e o aumento na latência do processamento (??). Portanto, para solucionar estas questões de latência e capacidade limitada dos dispositivos de borda, a computação em névoa foi proposta.

A computação em névoa (fog computing) é um paradigma que distribui as capacidades de computação, armazenamento e rede entre os nós próximos das fontes dados nós finais não são as fontes? e dos dispositivos finais, mas não necessariamente localizados na borda, dando a esses nós características de uma nuvem (??????). Esse tipo de computação evita a sobrecarga dos dispositivos de borda. ??) e ??) consideram computação em névoa como complementar da computação em borda, podendo a computação em névoa aproveitar os recursos da nuvem e da borda. ??) considera que a principal diferença entre esses dois tipos de computação está no número de camadas. Enquanto edge computing tem o que são "camadas"?camadas menores, pois atua só nos dispositivos de borda, fog computing tem mais camadas e um modelo hierárquico, pois não atua só na camada de borda.

Segundo ??) e ??), as principais características da computação em névoa são:

- ☐ Mobilidade: é essencial que as aplicações fog sejam capazes de se comunicar com dispositivos móveis, por exemplo, utilizando protocolos que considerem a mobilidade dos nós;
- ☐ Heterogeneidade: os nós nesse tipo de paradigma possuem configurações e formatos diferentes e podem estar implantados em ambientes distintos;
- ☐ Baixa Latência: computação em névoa foi proposta para atender aplicações que requeiram baixa latência (monitoramento de saúde, jogos, realidade aumentada, etc.);
- ☐ Distribuição geográfica: computação em névoa pode possuir milhares de sensores e dispositivos distribuídos geograficamente, com consciência de suas localizações (location awareness);

- ☐ Alto número de nós: seguindo os ambientes IoT, a computação em névoa pode ser composta por milhares de nós;
- ☐ Interoperabilidade e federação: os componentes da computação em névoa devem ser capazes de interoperar, e o serviços devem ser federados ao longo de diferentes domínios;
- ☐ Uso de fluxo de dados e aplicações em tempo real: a computação em névoa pode envolver aplicações que processam em lote, mas na maior parte das vezes envolve aplicações com requisito de processamento em tempo real, e para isso fazem o uso de fluxo de dados. Por exemplo, os sensores de um rede IoT escrevem a informação no fluxo de dados, a informação é processada, ações são inferidas e traduzidos em ações nos componentes atuadores.

Algumas aplicações para computação em névoa são: cidades inteligentes e semáforos inteligentes que enviam sinais de alerta aos veículos e coordenam os sinais verdes com outros semáforos através de sensores (veículos, pedestres, ciclistas); na área de saúde, para monitorar e prever situações de pacientes que estão conectados a sensores; em prédios inteligentes, que são dotados de sensores de umidade, temperatura, qualidade do ar, ocupação, sendo que a partir das informações deles, é possível alertar os ocupantes do prédio em algum caso de emergência.

2.2 Mineração de Dados e Fluxo de Dados

A Mineração de Dados é o processo de descoberta de padrões em conjuntos de dados utilizando métodos derivados de aprendizagem de máquina, estatística e banco de dados (??). Além de mineração de dados tradicional, *Big Data* trata de conjuntos de dados que não podem ser processados em tempo viável, devido a limitações como memória ou armazenamento principal.

Um Fluxo de Dados S é uma sequência massiva, potencialmente ilimitada de exemplos multi-dimensionais $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_n, \dots$ recebida em instantes $\mathbf{T}_1, \mathbf{T}_2, \dots, \mathbf{T}_n, \dots$ (??).

Além da dimensão de armazenamento, outra dimensão que afeta a maneira como dados são modelados e manipulados é o tempo. Técnicas e algoritmos de mineração de fluxo de dados atendem a esses desafios utilizando restrições como apenas uma leitura do conjunto de dados e baixo tempo de processamento na construção de seus algoritmos

(????).

As características de fluxos de dados e mineração de dados e os requisitos de seu processamento regularmente superam as capacidades computacionais de um único nó computacional convencional, de forma que a distribuição dos requisitos em múltiplos nós computacionais em um sistema distribuído pode ser necessária (??).

Computação distribuída é a área da ciência da computação que estuda sistemas em que os componentes são localizados em diferentes computadores (nós), que comunicam-se apenas por troca de mensagens e, para que o objetivo do sistema seja atingido, a cooperação entre os nós é necessária. Outras propriedades de um sistema distribuído são a concorrência entre os nós e possibilidade de falhas em partes independentes (??).

Para a construção de sistemas que apliquem técnicas de mineração de fluxos de dados são necessárias bibliotecas e plataformas (*frameworks*) que são abordadas na frameworks.

2.3 Arquiteturas e Plataformas de Processamento de Fluxos

Tradicionalmente, quais? de que tipo?aplicações foram construídas com um sistema gerenciador de banco de dados (SGBD) relacional ou não-relacional associado. Essa arquitetura, nomeada de "arquitetura totalmente incremental" por ??), foi evoluída e simplificada iterativamente durante décadas de uso, porém ela não é adequada para sistemas em o que é tempo real tempo real, como os sistema de fluxo de dados. O volume e a velocidade de dados em um Data Stream leva à necessidade de distribuir o processamento, acrescentando poder computacional a cada nó adicionado. Porém, desafios como comunicação eficiente e sincronização de estado entre os nós, assim como tolerância a falhas, aumentam a complexidade de construção de um sistema distribuído em relação a um sistema tradicional.

Para mitigar problemas associados à construção de sistemas *Big Data* e *Data Streams*, arquiteturas de processamento de fluxo de dados distribuído foram propostas, como a arquitetura *Lambda* (??) e *Kappa* (??), além de diversas plataformas, tanto de *Big Data* com características de tempo real, como especializadas em fluxo de dados.

2.3.1 Arquitetura Lambda do quê?

A arquitetura de processamento distribuído de fluxos de grande volume de dados Lambda divide o processamento em três camadas: isso é camada?lotes, serviço e velocidade (??). A camada de lotes atua sobre o o que é conjunto mestre? conjunto mestre em modo de leitura sequencial, armazenando-o em sistema de arquivos distribuído e pré-processando várias visões sobre esse conjunto mestre. Essas visões (armazenadas num SGBD tradicional) são consumidas pela camada de serviço, que portanto tem acesso regular (leitura aleatória) dos dados. No entanto, as garantias oferecidas pela camada de lotes (escalabilidade, consistência, tolerância a falhas) não atendem os requisitos de latência em um sistema em tempo real, para isso a camada de velocidade complementa os dados das visões com dados diretamente do conjunto mestre em tempo real diretamente para a camada de serviço (??).

2.3.2 Arquitetura Kappa

Em contraposição à arquitetura Lambda, observações práticas de ??) mostram que o sistema de fila de mensagens (no exemplo Apache Kafka) já traz as garantias de escalabilidade, consistência, tolerância a falhas, replicação e armazenamento de longo prazo. Com isso, ??) propõe que as camadas de lotes e velocidade sejam unificadas em uma camada de processamento de fluxo, cujos resultados sejam entregues continuamente para a camada de serviço através de um SGBD, definindo assim a arquitetura Kappa. Essa proposta simplifica a aplicação de três implementações para duas, eliminando a repetição de tarefas executadas pelas camadas de lotes e velocidade que produziam o mesmo resultado.

Em sincronia com os desenvolvimentos em arquiteturas de processamento de fluxo de dados, durante as últimas duas décadas foram construídas diversas plataformas de processamento para *Big Data* e *Data Streams*.

2.3.3 Plataformas MapReduce e $Apache\ Hadoop$

MapReduce é a primeira plataforma de processamento de conjuntos massivos de dados que atingiu uso generalizado. Nessa implementação, uma a biblioteca é só a interface de uso. Deve haver serviços que gerenciam biblioteca gerencia a distribuição, paralelização, tole-

rância a falhas e balanceamento de carga. Ao usuário da biblioteca resta implementar duas funções: Map, que recebe um par ordenado (chave, valor) e emite um conjunto de pares intermediários na mesma estrutura; Reduce, que recebe uma chave e um conjunto de valores gerado pelo agrupamento de pares com essa e a saída? mesma chave (??).

Em prática, um !!cluster MapReduce tem centenas de processadores e o conjunto de dados é armazenado em um sistema de arquivos distribuído que é lido pela plataforma com programas escritos por usuários sendo executados sob supervisão de um nó mestre. Essa implementação tem esquema geral de processamento em lotes que não atende o requisito de baixa latência. MapReduce é uma das principais influências na criação da arquitetura Lambda (??).

Apache Hadoop é uma coleção de ferramentas, incluindo: Hadoop Distributed File System (HDFS, um sistema de arquivos distribuído), Hadoop YARN um gerenciador de recursos em cluster e escalonador de trabalhos e, Hadoop MapReduce, um sistema baseado em YARN, implementando o modelo MapReduce (??).

2.3.4 Plataforma Apache Spark

Apache Spark, analogamente ao Hadoop, é um framework para construção de sistemas de computação distribuída em cluster, com garantias de tolerância a falhas. No entanto, o modelo de processamento diverge significativamente do tradicional MapReduce, utilizando em lugar do HDFS um multiconjunto imutável distribuído (Resilient Distributed Dataset - RDD) com um escalonador de trabalhos representados por grafos acíclicos direcionados (directed acyclic graph - DAG), otimizador de consultas e motor de execução (??).

Enquanto programas MapReduce fazem sua entrada de dados por leitura de disco, executam a função Map em todos os items, agrupam, executam Reduce e armazenam o resultado em disco novamente, RDD opera com um conjunto de trabalho distribuído em formato de memória compartilhada com restrições. Esse conjunto de trabalho distribuído facilita a operação de programas iterativos que são típicos de análise, mineração de dados e aprendizado de máquina.

Uma das extensões de *Apache Spark* é *Spark Streaming*, que é um sistema de processamento de fluxo de dados quem disse?!escalável e tolerante a falhas (????). *Spark Streaming* implementa processamento incremental de fluxo de dados usando o modelo de fluxos discretizados

em que dividem-se os dados de entrada em micro-lotes (ex: a cada 100 milissegundos) e combinam-se regularmente com o estado nos RDDs para produzir novos resultados (??). Essa estratégia traz benefícios sobre os sistemas de fluxos de dados distribuídos tradicionais, pois permite a consistência e recuperação de falhas rapidamente, devido à ?linhagem de RDD (RDD lineage) e à combinação do fluxo de dados com consultas em lotes e interativas (????).

2.3.5 Plataforma Apache Storm

Apache Storm é um sistema de computação tolerante a falhas em tempo real que quem disse?!facilita o processamento de fluxo de dados (????). Ao invés de executar trabalhos (jobs) como algumas ferramentas citadas anteriormente, Apache Storm ?executa topologias. Os jobs eventualmente finalizam, e as topologias executam continuamente até serem finalizadas por comandos. Uma topologia constitui-se de processos trabalhadores (workers) sendo executados em um cluster de nós que são gerenciados pelo nó mestre que além de coordenar e distribuir execução, monitora falhas. Uma topologia pode ser representada por um grafo de computação direcionado acíclico (DAG).

Além de topologias e nós mestre, outros componentes do funcionamento dessa ferramenta são os spouts e os bolts. Spout representa uma fonte de dado da ferramenta, sendo um ponto de entrada que lê os dados de fontes externas, converte-os para um fluxo de dados e emite-os para dentro da topologia. Bolts recebem os dados de um spout e processam esses dados (filtragem, funções de agregação e união, etc.). Cada processo worker no Storm é uma instância de Java Virtual Machine (JVM) que executa um conjunto de tarefas para uma topologia, processando um ou mais executores. Um executor é uma thread gerada por um processo worker. Cada executor pode processar uma ou mais tarefas para um mesmo componente (spout ou bolt). O número de processos workers, executores e tarefas (para os spouts e bolts) que são passados como parâmetro (parallelism hint) definem o "paralelismo" do Storm. A principal característica desse paralelismo é que ele pode ser alterado em tempo de execução da topologia.

2.4 Plataforma Apache Flink

O Apache Flink é uma plataforma de processamento distribuído para computação com estado gerenciado (stateful) sobre fluxo de dados li-

mitados (têm início e fim) e ilimitados (não têm fim definido) (??). Essa plataforma segue um paradigma que abrange o processamento de fluxos de dados contínuos e o processamento em lote (????). O Apache Flink pode ser integrado a vários gerenciadores de cluster comuns, como Hadoop Yarn, Apache Mesos, e Kubernetes, mas também pode ser configurado para ser executado como um cluster stand-alone. Já o acesso programático a essa plataforma pode ser feito através das linguagens Java, Scala ou Python.

2.4.1 Arquitetura

Quando Flink é inicializado, um processo gerenciador de trabalho (Job Manager) e múltiplos gerenciadores de tarefa (Task Manager) são criados. Quando um código de programa é submetido, o cliente transforma-o em um grafo acíclico direcionado - data flow - e submeteo ao gerenciador de trabalho. Segundo ??), essa fase de transformação examina o esquema dos dados trocados entre os operadores e cria serializadores e outros códigos para otimização da futura execução. O gerenciador de trabalho coordena toda execução distribuída do grafo data flow. Ele rastreia o estado e o progresso de cada fluxo, agenda novos operadores e coordena os *checkpoints* e recuperação. Para alta disponibilidade, o gerenciador de trabalho persiste em disco um conjunto mínimo de metadados em cada checkpoint para um armazenamento tolerante a falhas, de modo que esse gerenciador possa recuperar a execução do grafo a partir desse ponto. O processamento de dados ocorre no Task Manager que executa um ou mais operadores que produzem fluxos de dados, e reportam seus estados ao gerenciador de trabalho.

A pilha de componentes de software do Apache Flink é composta em camadas. A camada core é vista como um mecanismo de processamento e execução de fluxo de dados, enxergando o processamento em lote como um caso especial (????). A camada de APIs é composta pelo DataStream API, que processa dados infinitos ou fluxos de dados, e pelo DataSet API, que processa dados finitos ou dados em lote. Junto ao core, essas APIs montam planos de execução otimizados para cada tipo de conjuntos de dados, gerando programas executáveis pelo core. Na camada de bibliotecas (libraries), há bibliotecas específicas para cada domínio que geram programas API Data Stream API ou DataSet API. Essas bibliotecas são: FlinkML para aprendizado de máquina, Gelly para processamento de grafos, Table para domínios

relacionais (SQL), e CEP (Complex Event Processing) para processamento de eventos.

2.4.2 Abstrações e estruturas do Apache Flink

Na plataforma Apache Flink, as principais abstrações são programas, Dataflows (fluxo de dados), e transformações (operações ou operadores) (????). Um fluxo de dados (Dataflow) é definido como um fluxo de registros. Já as transformações são operações (map, filtering, reduction, join, etc.) onde um data stream é consumido, processado, e um novo fluxo de dados gerado como saída. Cada uma dessas transformações pode ser paralelizada por um parâmetro de paralelismo (??). Um programa Flink é mapeado para um grafo acíclico direcionado, data flow, utilizado pelo Job Manager (??). Esse grafo é composto por operadores de transformação e fluxo de dados (??). Para facilitar o paralelismo desse grafo de execução, os operadores que agem sobre os fluxos de dados podem ser divididos em sub-tarefas que são executadas pelos slots dos Task Manager, e os fluxos de dados podem ser particionados entre os operadores consumidores e produtores.

Cada data flow dos programas do Apache Flink inicia execução com uma fonte de dados e termina com um sink que escreve os dados de saída em algum sistema de armazenamento suportado, como Apache Kafka, Amazon Kinesis Streams, Hadoop Filesystem e Apache Cassandra (??).

2.4.3 Tolerância a falhas

O Apache Flink implementa um mecanismo de tolerância a falhas combinando repetição e checkpoint dos fluxos (????). Um checkpoint está relacionado com pontos específicos dos fluxos de entrada, juntamente com o estado dos operadores. Um fluxo de dados pode ser retornado a partir de um checkpoint, mantendo a consistência de "exatamente uma vez" (não há dados duplicados e nem dados que não sejam processados), e restaurando o estado dos operadores e eventos naquele momento. Portanto, as falhas são tratadas de forma transparente e não afetam a exatidão da execução de um programa Flink (??).

O algoritmo de *checkpoint* assíncrono e incremental ?garante um impacto mínimo em latência no processamento (??). Além disso, para reduzir o tempo de recuperação, o *Apache Flink* gera *snapshots* do estado dos operadores, incluindo a posição atual dos fluxos de entrada,

em intervalos regulares.

O Apache Flink realiza computações com estado (stateful) que guardam eventos ou resultados intermediários para acessá-los posteriormente, contribuindo para planos de execução, mecanismo de recuperação de falhas e para lembrar de eventos passados para agregar dados (????).

O Apache Flink considera o processamento em lotes como um caso especial de fluxo de dados, que nesse caso é limitado em número de elementos. Para esse tipo de dados existem estruturas de dados e algoritmos específicos, como o DataSet API e operações próprias (agregações, uniões, interações) (??).

Para o processamento em lote, não há o mecanismo de *checkpoint* como há para o fluxo de dados. No lugar, a recuperação é feita repetindo completamente o fluxo ou repetindo as últimas partições perdidas do fluxo intermediário materializado.

2.5 Detecção de Novidade

No âmbito de classificação de dados, parte da área de aprendizado de máquina, os métodos de detecção de novidade (*Novelty Detection*, ND) lidam com o reconhecimento e a classificação de exemplos que diferem de exemplos anteriores (????). Esses métodos tratam da classificação em fluxos de dados que evoluem com o tempo, levando em consideração as características desse tipo de fluxos.

Tratando-se de fluxos de dados contínuos, são características quais?dos padrões observados: evolução de conceito (*Concept Evolution*) em que novos padrões podem surgir; desaparecimento ou recorrência de conceito, em que padrões podem desaparecer e também podem reaparecer; mudança de conceito (*Concept Drift*, também nomeado deriva ou desvio) onde um padrão gradualmente se transforma; presença de ruído e *outliers* (??).

Os métodos de ND são aplicados a diversos problemas como detecção de intrusos (????????), detecção de falhas (??), diagnósticos médicos (??), detecção de regiões de interesse em imagens (??), detecção de fraudes (????), filtros de spam (??) e detecção de variações comportamentais em um jogador (??).

Nota: TODO: terminar reescrita

Alguns métodos de ND utilizam frase estranha tratam de novidades como uma classificação de uma ou duas classes () onde um conceito re-

presenta a classe normal e as anomalias são representadas pela falta de conceito no modelo ou como um segundo conceito no modelo. Além da abordagem de classificação binária, múltiplos conceitos em um mesmo conjunto de dados, para isso é necessário abordar ND como classificação multi-classe. Alguns métodos que abordam ND como classificação multi-classe não atendem completamente características de conjuntos com o que é evolução temporal? evolução temporal, como *Concept Evolution* e *Concept Drift*, deixando de detectar múltiplos padrões que surgem simultaneamente num intervalo de avaliação (????).

A maioria dos métodos de ND são construídos seguindo a abordagem de aprendizado Offline-Online. Essa abordagem estabelece que o método seja dividido em duas fases: a primeira fase (Offline) usa um conjunto de exemplos rotulados para deles extrair conceitos conhecidos e gerar um modelo; a segunda fase (Online) consome um conjunto ou fluxo de exemplos não rotulados e detecta padrões-novidade. Além de detectar padrões-novidade, alguns algoritmos classificam cada exemplo em um dos conceitos do modelo, ou marca o exemplo como desconhecido. Ainda na segunda fase, para atualizar o modelo, os exemplos marcados como desconhecidos são utilizados para a extração de novos conceitos ou variações em conceitos conhecidos (??).

Dentre os métodos de ND que baseiam-se em aprendizado *Offline-Online*, muitos são baseados em algoritmos de agrupamento não supervisionados, tanto para construção do modelo inicial como na extração de novos conceitos dos exemplos não explicados pelo modelo marcados como desconhecidos (??????).

2.5.1 O algoritmo MINAS

Um algoritmo de ND que tem recebido atenção nos últimos anos é o algoritmo MINAS, originalmente proposto por ??), refinado por ??) e recentemente aprimorado por ??), com o uso de conceitos Fuzzy, e expandido por ??), para tratar problemas multi-rótulo além dos problemas multi-classe já tratados na versão original. Esse algoritmo segue a abordagem de duas fases no modelo Offline-Online e usa por base algoritmos de agrupamento não supervisionados como K-means e CluStream.

O algoritmo MINAS em sua fase *Offline* consome um conjunto de treinamento contendo exemplos etiquetados. Esse conjunto de treinamento é dividido em grupos usando como chave a etiqueta, e para cada grupo de exemplos o método de agrupamento (*clustering*) é execu-

tado. O método de agrupamento objetiva resumir um conjunto maior de exemplos em um conjunto menor de *micro-clusters*.

Um micro-cluster é uma tupla de quatro components $(N, \mathbf{LS}, \mathbf{SS}, T)$ derivados dos exemplos representados por este micro-cluster, onde: N número de exemplos, \mathbf{LS} soma linear dos exemplos, \mathbf{SS} soma quadrada dos exemplos, T instante de chegada do último exemplo adicionado ao micro-cluster. Deste sumário extrai-se, entre outras estatísticas, o centro e raio que são utilizados na operação de classificação da fase Online. A cada micro-cluster é adicionada a etiqueta do grupo original e todos micro-clusters são arranjados em um único conjunto formando o modelo de decisão.

Na fase Online, listada no Algoritmo ??, o algoritmo MINAS opera com três operações: classificação de novos exemplos, detecção de padrões-novidade e atualização do modelo de decisão (??). O primeiro método é o de classificação, onde exemplos do fluxo de dados são consumidos e avaliados pelo modelo de decisão. O modelo de decisão avalia cada exemplo calculando a distância euclidiana entre o exemplo e todos micro-clusters do modelo, selecionando o micro-cluster de menor distância. Se a distância entre o exemplo e o centro do micro-cluster for menor que o raio do micro-cluster, o exemplo é classificado com a etiqueta do micro-cluster e o sumário estatístico do micro-cluster é atualizado. Caso a distância (mínima no modelo) seja maior que o raio, o exemplo é marcado como desconhecido e armazenado em conjunto próprio (????).

O segundo método da fase *Online* é a detecção de padrões novidade, que é executada quando o tamanho do conjunto de desconhecidos é maior que um parâmetro predefinido. Esse método executa o agrupamento (*clustering* descrito na fase *Offline*) e valida os *micro-clusters* gerados verificando sua representatividade e coesão.

2.5.2 MINAS

(????) is an offline-online ND algorithm, meaning it has two distinct phases. The first phase (offline) creates an initial model set with several clusters based on a clustering algorithm with a training set. Each cluster can be associated with only one class of the problem, but each class can have many clusters.

During its online phase, which is the main focus of our work, performs three tasks in (near) real-time, in summary, classification, novelty detection, and model update tasks in a potentially infinite data stream, as shown in Algorithm ??.

attempts to classify each incoming unlabeled instance according to the current decision model. Instances not explained by the current model receive an *unknown* label and are stored in an unknowns-buffer. When the unknowns-buffer reaches a preset threshold, executes the Novelty Detection function. After a set interval, samples in the unknowns-buffer are considered to be noise or outliers and removed. The algorithm also has a mechanism to forget clusters that became obsolete and unrepresentative of the current data stream distribution, removing them from the Model and storing in a Sleep Model for possible recurring pattern detection (??).

The Novelty Detection function, illustrated in Algorithm ??, groups the instances to form new clusters, and each new cluster is validated to discard the non-cohesive or unrepresentative ones. Valid clusters are analyzed to decide if they represent an extension of a known pattern or a completely new pattern. In both cases, the model absorbs the valid clusters and starts using them to classify new instances.

Para

atri-

bui-

ção

de

eti-

que-

tas

aos

ge-

ra-

dos,

О

al-

go-

ritmo

MI-

NAS

en-

con-

tra

no

mo-

delo

atual

О

mais

pró-

ximo

pela

dis-

tân-

cia

eu-

cli-

di-

ana

e

clas-

si-

fica

 em

dois

ti-

pos

de

con-

ceito.

Se

a

dis-

tân-

cia

é

me-

nor

que

um

pa-

râ-

me-

 tro

pre-

de-

fi-

nido,

О

novo

ge-

rado

re-

cebe

como

eti-

queta

O

va-

lor

de

ex-

ten-

são

de

con-

ceito

co-

nhe-

cido.

Caso

con-

trá-

rio,

se

О

novo

está

mais

dis-

tante,

um

novo

con-

ceito

foi

en-

con-

trado

e

a

eti-

queta

 \max

um

pa-

drão

no-

vi-

dade.

Após

a

atri-

bui-

ção

da

eti-

queta

do

novo

,

ele

é

adi-

ci-

О-

 ${\rm nado}$

ao

mo-

delo

 ${\rm de}$

de-

ci-

são.

О

al-

go-

ritmo

MI-

NAS,

como

já

foi

dis-

cu-

 ${\rm tido}$

na

Se-

ção

??,

clas-

si-

fica

exem-

plos

e

de-

tecta

no-

vi-

da-

 des

em

DS

e

con-

si-

 ${\rm dera}$

 em

sua

com-

po-

si-

ção

con-

cept

drift

e

con-

cept

evo-

lu-

tion,

sendo

ca-

paz

de

clas-

si-

fi-

car

como

ex-

ten-

são

de

classe

co-

nhe-

cida

e

iden-

ti-

fi-

 car

pa-

 $dr\tilde{o}es$

no-

vidade

sem

in-

ter-

ven-

ção

de

es-

pe-

ci-

a-

lista

(??).

Neste

tra-

ba-

lho,

consideram-

se

al-

go-

rit-

mos

de-

ri-

va-

 dos

do

al-

go-

ritmo

MI-

NAS

aque-

les

apre-

sen-

ta-

dos

em

tra-

ba-

lhos

pu-

bli-

ca-

dos

após

2016,

que

es-

ten-

 dem

a

im-

ple-

men-

ta-

ção

ori-

gi-

nal

se-

guindo

sua

es-

tru-

tura

bá-

sica.

$\begin{array}{ccc} \textbf{2.5.3} & \textbf{Algoritmo} \\ & \textbf{FuzzyND} \end{array}$

Ο

al-

go-

ritmo

FuzzyND,

de-

ri-

vado

do

MI-

NAS

foi

pro-

posto

por

??).

FuzzyND

in-

cre-

menta

О

al-

go-

ritmo

ori-

gi-

nal,

apli-

cando

a

ele

te-

O-

rias de

con-

jun-

tos

fuzzy

pela

mo-

di-

fi-

ca-

ção

da

re-

pre-

sen-

ta-

ção

dos

clus-

ters.

Α

mo-

di-

fi-

ca-

ção

afeta

О

mé-

todo

de

cons-

tru-

ção

de

clus-

ters,

mé-

todo

 ${\rm de}$

clas-

si-

fi-

ca-

ção

de

exem-

plos método de detecção de novidades de acordo com nova representação.

F1MMacro F-Score, acurácia A avaliação do algoritmo FuzzyND foi feita por meio de experimentos usando 3 data sets sintéticos (MOA3, RBF, SynEDC) e por comparação com o MINAS. O método de avaliação utilizado baseia-se na matriz de confusão incremental descrita por ??), extraindo dessa matriz duas métricas: acurácia (Macro F-Score) (??) e taxa de desconhecidos (UnkR) (??). Em geral, o algoritmo FuzzyND detecta melhor novidades e, consequentemente, é mais robusto a valores atípicos (outlier), porém perde a capacidade de reconhecer padrões recorrentes. 2.5.4 Algoritmos

MINAS-LC e MINAS-BR

O algoritmo MINAS-LC foi proposto por ??) e trata a classificação multi-rótulo, porém não trata evoluções de conceito (*Concept Evolution*). As alterações fundamentais propostas são: a representação de *cluster* onde MINAS-LC troca a etiqueta, que era única, por uma multi-rótulo; a transformação de problema aplicada ao conjunto de treinamento para transformá-lo de um conjunto multi-rótulo para um conjunto multi-classe (simplificação) em duas variações *Label Powerset* e *Pruned Sets* com mineração

1.

2.

3.

4.

5.

de conjunto de itens frequentes. Já o trabalho de ??), estende o algoritmo original para que classifique um exemplo com uma ou mais etiquetas usando a transformação Binary Relevance, o que deu origem ao algoritmo MINAS-BR. O algoritmo modifica a representação do modelo, originalmente conjunto de clusters, para um grupo de clusters por classe (etiqueta). Também modifica o método de agrupamento, substituindo a inicialização do algoritmo K-means, originalmente aleatória, pelo algoritmo Leader Incremental Clustering (??). O algoritmo MINAS-BR também é experimentalmente avaliado com 4 data sets sintéticos: MOA-3C-5C-2D, MOA-5C-7C-2D, MOA-5C-7C-3 da ferramenta MOA (??) e 4CRE-V2 1 gerados pelo método Radial Basis Function (????). O algoritmo MINAS-BR foi comparado com 7 algoritmos da literatura também disponíveis na ferramenta MOA (??), diferente da avaliação do FuzzyND que compara diretamente com MINAS. Para análise, os 7 algoritmos foram divididos em dois grupos (??). O primeiro grupo de 3 algoritmos com acesso às etiquetas corretas para atualização do modelo e com a técnica ADWIN (ADaptive WINdowing) para detectar mudanças de conceito (Concept Drift) O segundo grupo com os 4 algoritmos sem acesso às etiquetas corretas, ou seja, sem feedback externo, mesma condição do MINAS-BR (??). A avaliação elencada por ??) leva em consideração que as classes contidas no conjunto de testes podem não ter correlação direta com os padrões identificados pelos algoritmos. Para tratar a divergência, uma estratégia baseada em proposta anterior por ??) foi apresentada com alterações para exemplos multi-rótulo. Após associação entre padrões de novidade e classes novidade foi possível calcular métricas tradicionais. A estratégia é executada na fase de classificação seguindo as regras: após o consumo do exemplo X_n ;

para todo padrão P_i (etiqueta atribuída) identificado sem associação até o momento;

com classes novidade y_i (etiqueta real) presentes em exemplos antes X_n ;

preenche-se a tabela de contingência $\mathbf{T}_{(i,j)}$ relacionando padrão P_i e classe y_j ;

calcula-se o grau de dependência F1 derivado da tabela de contingência $F1_{(i,j)} = f(\mathbf{T}_{(i,j)});$

valores $F1_{(i,j)} = 0$ são descartados;

A versão original do data set 4CRE-V2 está disponível em https://sites.google.com/site/nonstationaryarchive/home

6.

dentre os valores restantes: o padrão P_i é associado à classe y_j se $F1_{(i,j)}$ é máximo.

As métricas utilizadas por $\ref{eq:constraint}$ após a associação de classes e padrões são as tradicionais taxa de desconhecidos (UnkRM) e F1M. Os resultados apresentados indicam que MINAS-BR capturou todas as novidades dos data sets sintéticos de teste e mostrou, como esperado, melhores métricas que os 4 algoritmos equivalentes da literatura ficando abaixo dos 3 com feedback externo.

Os trabalhos abordados nessa nd, têm em comum, além do algoritmo base, as métricas de avaliação acurácia (*Macro F-Score* e *Macro F-Measure* F1M) e taxa de desconhecidos, aplicadas com devido tratamento. Também é comum entre eles o uso de *data sets* sintéticos. Outro potencial não explorado do MINAS é em aplicações reais, ou seja, consumindo além de *data sets* reais, fluxos realistas em ambientes simulados ou reais porém considerando uso de recursos computacionais.

Observando a arquitetura dos algoritmos abordados na nd, nota-se as semelhanças: a fase offline centrada no processo de agrupamento e criação de modelo; a fase online dividida em classificação (com atualização das estatísticas do modelo) e detecção de padrões, onde novamente o processo de agrupamento é central. Portanto, apesar de outros trabalhos expandirem o algoritmo com diferentes técnicas, seu núcleo continua relevante² (??????).

7. diferentes métodos de cálculo de distância entre pontos além da distância euclidiana;

a mudança de representação de *clusters*, atualmente hiper-esferas (??), para hiper-cubos tratando *data sets* onde as características representadas pelas dimensões são completamente independentes;

um modo interativo onde o *cluster* é formado, mostrado ao especialista que o classifica como inválido (ruído ou não representativo) ou válido, podendo conter uma ou mais classes e, se contiver mais que uma classe corte em grupos menores até conter somente uma classe;

ainda considerando interação com especialista, a possibilidade de injetar um exemplo não pertencente a uma classe, ou seja, marcar o exemplo como não pertencente a uma classe para mantê-lo na memória de desconhecidos e, eventualmente forçar criação de um *cluster* que represente uma classe geometricamente próxima mas semanticamente distinta;

na fase *offline* a verificação de sobreposição de *clusters* pertencentes a classes distintas e tratamento adequado.

Propostas de modificação do algoritmo MINAS estão longe de serem exauridas. Não cabe ao presente trabalho expandir e validar conceitos de aprendizagem de máquina, porém alguns exemplos mencionados ainda não abordados são: [label=)]

Capítulo 3

Trabalhos Relacionados

Este Capítulo trata dos trabalhos relacionados e apresenta aspectos do estado da arte dos tópicos Detecção de Novidades em Fluxos de Dados, e Processamento Distribuído de Fluxos de Dados.

Nesta Capítulo, abordam-se trabalhos que aplicam algoritmos de detecção de novidades em ambiente de processamento distribuído de fluxo de dados em tempo real. Um sumário dos trabalhos abordados pode ser visto na Tabela ??.

table Sumário dos trabalhos relacionados Sumário dos trabalhos relacionados

Trabalho	Plataforma	Técnica ¹	Conjunto de dados	Métricas
Ferramenta Big-Flow (??)	Python, flowtbag, Apache Kafka e	Hoeffding Tree, OzaBoosting, Le- veraging Bag e comitê	MAWILab	Acurácia (geral e por classe), Taxa de bytes
Ferramenta CA-TRACA (??)	Virtual Network Function, Apache Kafka e Apache Spark	PCA, SFS, e SVM- RFE	NSL-KDD, GTA/UFRJ e NetOp	Acurácia, precisão, sensibilidade e F1- score
Arquitetura (??)	Java, Apache Kafka e Python	ECSMiner, AnyNovel e MINAS	Kyoto 2006+	Fnew, Mnew e erro

você não discutiu sobre trabalhos anteriores que fizeram distribuição de algoritmos de fluxos de dados.... o que eles tem de bom e ruim (ex: trabalhos do Murilo Naldi da UFSCAR, trabalhos do Latifur, CLAM, trabalhos do Bifet e o framework baseado no MOA, mas distribuído)

3.1 Ferramenta BigFlow

Proposta por ??), a ferramenta BigFlow é um sistema de detecção de intrusão em rede (Network Intrusion Detection System, NIDS) baseado em detecção de anomalias. Duas

abordagens, detecção por assinatura e detecção por anomalia, ?são de uso frequente, como o mecanismo de detecção de intrusão na construção de NIDS. Para a detecção de novos tipos de ataque (zero day), a abordagem de detecção por anomalia é vantajosa, em contraste com a abordagem de detecção por assinatura, devido ao tempo de resposta (que envolve a identificação e criação de uma assinatura), grande demais para prevenir esse tipo de intrusão.

A ferramenta BigFlow é composta pelos módulos de extração de atributos e de aprendizado confiável. O módulo de extração de atributos é responsável por coletar pacotes da rede monitorada, extrair as características dos desses pacotes... não "transformar pacotes"... transformar esses pacotes em fluxos com estatísticas de comunicação e enviar informações desses fluxos como exemplos para o módulo de aprendizado confiável. O módulo de aprendizado confiável, é composto pelos submódulos: submódulo classificador, responsável por classificar exemplos; submódulo de verificação, responsável por verificar o resultado de classificação; submódulo de exemplos rejeitados, responsável por requisitar a um especialista etiquetas para exemplos rejeitados e; submódulo de atualização incremental, que atualiza e distribui o modelo aos classificadores.

??) destaca que *data sets* adequados para NIDS são poucos, devido ao conjunto de qualidades que os mesmos devem atender, como realismo, validade, etiquetamento, grande variabilidade e reprodutividade (disponibilidade pública).

Para avaliar o desempenho de NIDS, o data set MAWIFlow é proposto por ??). Este data set é derivado do data set Packet traces from WIDE backbone, samplepoint-F, composto por seções de captura de pacotes diárias de 15 minutos de um link de 1Gbps entre Japão e EUA, com início em 2006 continuamente até hoje, anonimizados e etiquetados por MAWILab (????). Desse data set original, o data set MAWIFlow utiliza apenas os eventos de 2016, dos quais 158 atributos são extraídos resultando em 7.9 TB de captura de pacotes. Além disso, os dados são estratificados para redução de seu tamanho a um centésimo, mantendo as proporções de etiquetas (Ataque e Normal), facilitando o compartilhamento e avaliação de NIDS, além de atender às qualidades anteriormente mencionadas.

Com o data set MAWIFlow reduzido a 62 atributos, foram avaliados quatro classificadores da literatura em dois modos de operação. O primeiro modo de operação usa somente a primeira semana do ano como conjunto de treinamento e as demais como conjunto teste. O segundo modo usa o conjunto da semana anterior como treinamento e o conjunto da semana seguinte como teste. Comparando os resultados entre os modos de operação, os autores demonstram que a qualidade da classificação reduz-se com o tempo, quando não há atualização frequente do modelo classificador.

Com base na avaliação dos classificadores da literatura, para a ferramenta BigFlow é proposta a utilização de 4 algoritmos de classificação com capacidade de atualização,

sendo todos variações de árvore de decisão *Hoeffding* (????). A avaliação da ferramenta foi executada de maneira semelhante à avaliação dos algoritmos da literatura, onde o conjunto de dados da primeira semana foi usado para treinamento e o conjunto de dados do restante do ano como conjunto de teste. Além do conjunto de treinamento, o modelo é atualizado semanalmente com base nas instâncias rejeitadas pelo submódulo de verificação.

Quanto à distribuição do processamento, a ferramenta BigFlow faz uso das plataformas e *Apache Kafka*. Em especial, destaca-se o uso do serviço gerenciador de trabalhos (*Job Manager*) e as múltiplas instâncias do serviço gerenciador de tarefas (*Task Manager*).

Em conclusão, a ferramenta BigFlow demonstra capacidade de classificação e detecção de anomalias em fluxos de dados de alta velocidade no contexto de detecção de intrusão. ?No entanto, a atualização semanal e, mais importante, dependendo de avaliação de um especialista não é ideal para detecção de novidades e respectiva ação sobre a descoberta

de novos padrões.

3.2 Ferramenta CATRACA

O trabalho de ??) aborda a detecção de ameaças a redes de computadores em tempo real e, para atingir esse objetivo, propôs a ferramenta CATRACA¹. A ferramenta CATRACA é composta de três camadas: captura, processamento e visualização.

Na camada de captura, pacotes são capturados da rede e são geradas informações sumário de fluxos por uma aplicação *Python* utilizando a biblioteca *flowtbag*². Esses sumários são enviados para um tópico de um sistema de fila de mensagens (*Apache Kafka*) hospedado em nuvem. Essa aplicação *Python* é distribuída como uma função virtual de rede (*Network Function Virtualization*) executada em dispositivos de rede virtuais.

A camada de processamento consome o tópico de mensagens que contém os fluxos da camada de captura e extrai características dos fluxos, detecta e classifica ameaças, enriquece o resultado (com localização geográfica por exemplo) e envia para a próxima camada na arquitetura por meio de um banco de dados (SGBD). A última camada da ferramenta fornece uma interface gráfica que apresentada a visualização dos fluxos processados bem como os conhecimentos extraídos e armazenados no banco de dados (SGBD). Ambas as camadas de processamento e visualização são executadas em ambiente de computação em nuvem ().

¹ A ferramenta e sua documentação estão disponíveis em http://gta.ufrj.br/catraca e https://gta.ufrj.br/catraca e <a href="https://github

Disponível em https://github.com/danielarndt/flowtbag e https://github.com/danielarndt/flowtbag e https://dan.arndt.ca/projects/netmate-flowcalc/.

Para o desenvolvimento da ferramenta CATRACA, ??) avaliou e comparou as plataformas de processamento de fluxo de dados em tempo real disponíveis (Apache Storm,
Apache Flink, Apache Spark Streaming). A avaliação extraiu a velocidade máxima, em
mensagens por minuto, de cada plataforma, variando a configuração de paralelismo
em dois programas. Ambos consumiam dados de um tópico de um sistema de fila de
mensagens (Apache Kafka) e produziam para outro tópico. O primeiro programa consiste de um detector de ameças composto por uma rede neural classificadora escrito em
Java, que foi testado com o conjunto de dados sintético UFRJ/GTA (??). O segundo
programa conta quantas repetições de uma palavra existem em um fluxo de dados,
exemplo muito comum em tutoriais de plataformas desse gênero, e é avaliado com um
conjunto de Tweets.

Para o modelo de classificação, a ferramenta CATRACA utiliza o método árvore de decisão, escolhido pelo rápido treinamento e pela alta precisão e acurácia³. O modelo é criado na fase *Offline* e utilizado na classificação binária (normal e ameaça) da fase *Online*, sendo recalculado quando uma ameaça é encontrada.

Pra avaliação da ferramenta CATRACA dois conjuntos de dados são utilizados. O primeiro conjunto, UFRJ/GTA, é sintético e foi criado por uma simulação de rede de computadores, contendo 214200 fluxos de rede e totalizando 95GB de pacotes capturados, este *data set* é composto de 24 atributos e 16 classes. O outro conjunto, referido como NetOp, foi coletado de um operador de rede que atendia 373 residências na cidade do Rio de Janeiro em 2017. O conjunto NetOp é formado por 5 TB de pacotes capturados e etiquetados por um detector de intrusão comercial.

Também para a avaliação da ferramenta CATRACA, foram utilizadas as métricas de qualidade de classificação acurácia, precisão, sensibilidade e F1M, com intervalo de confiança de 95%. As métricas de qualidade, dependendo do tamanho do conjunto, foram extraídas por métodos de avaliação amplamente utilizados para avaliar modelos de aprendizado de máquina (machine learning) como validação cruzada com proporção 70% do conjunto base para treinamento e 30% para teste. Para as métricas de escalabilidade foram utilizadas a latência e fator de aceleração speedup factor (latência observada com paralelismo 1 dividida pela latência observada com paralelismo variável).

Em conclusão, a ferramenta CATRACA apresenta uma arquitetura dividida em camadas alocadas em ambientes de névoa () e nuvem (). Essa ferramenta foi avaliada com métricas de qualidade, métricas de escalabilidade e dois conjuntos de dados relevantes. No entanto, o algoritmo de detecção de anomalias desenvolvido para a ferramenta consiste de um modelo de classificação pelo método árvore de decisão e a atualização do modelo durante a fase *Online* depende de todos os exemplos do último intervalo de

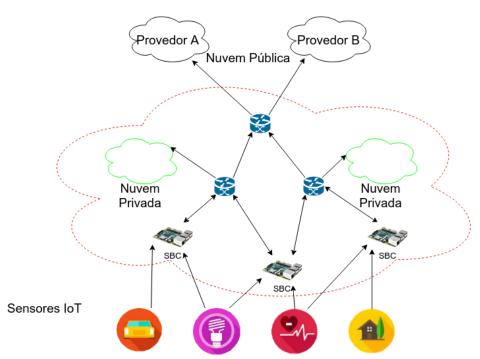
A precisão e a acurácia do método árvore de decisão podem estar associadas à independência entre as características (*features*) de cada exemplo, típico de conjuntos derivados de pacotes de rede.

3.3. Arquitetura 53

atualização. Esse tipo de algoritmo de detecção de anomalias por que não? não é capaz de lidar adequadamente com as características de fluxos contínuos de dados, como os descritos na nd (, , limitado a ler o conjunto somente uma vez), que são atendidos por algoritmos de detecção de novidade.

3.3 Arquitetura

A arquitetura , proposta por ??), tem por objetivo monitorar uma rede local com dispositivos e detectar tentativas de intrusão e alguma subversão do comportamento das transmissões destes dispositivos. O principal destaque da arquitetura é a distribuição de tarefas do sistema de detecção de intrusão entre nós na ou edge?rede de borda () e nós em nuvem pública (). O objetivo dessa distribuição é a redução de latência, que torna inviável a hospedagem de um sistema detector de intrusão somente em ambiente , e também possibilitar a análise de grandes volumes de dados por algoritmos de maior complexidade, que são de custo computacional proibitivo para nós de borda. A ids-iot-phy ilustra a estrutura física da arquitetura , destacando os dispositivos , dispositivos de borda e nuvem pública.



figure[Estrutura

Física da Arquitetura . Produzida e traduzida por ??).]Estrutura Física da Arquitetura . Produzida e traduzida por ??).

A arquitetura proposta é avaliada com três algoritmos de detecção de novidade: ECS-Miner (??), AnyNovel (??) e MINAS (??). A avaliação foi feita com o data set Kyoto 2006+, composto de dados coletados de 348 Honeypots (máquinas isoladas, equipadas com diversos softwares com vulnerabilidades conhecidas e expostas à Internet, com

propósito de atrair ataques) de 2006 até dezembro 2015. Esse data set tem as características desejáveis de um conjunto para detectção de novidades como: realismo, validade, etiquetas previamente definidas, alta variabilidade, reprodutibilidade e disponibilidade pública. O data set Kyoto 2006+ contém 24 atributos, 3 etiquetas atribuídas por detectores de intrusão comerciais e uma etiqueta distinguindo o tráfego entre normal, ataque conhecido e ataque desconhecido.

A avaliação da arquitetura foi realizada utilizando as métricas de qualidade Fnew, Mnew e erro. A métrica Fnew (ou Falso Positivo) é a fração dos exemplos de uma classe normal classificados com etiqueta novidade ou etiqueta extensão. A métrica Mnew (ou Falso Negativo) é a fração dos exemplos de uma classe novidade classificados com etiqueta normal. A métrica erro é a soma dos valores falso positivo e falso negativo dividida pelo número de exemplos classificados. Além das métricas de qualidade de classificação tradicionais, também foi medida a quantidade de requisições de classificação por especialista.

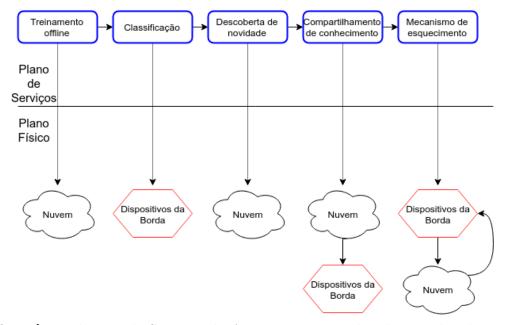
Outra avaliação dos algoritmos foi a extração de métricas de uso de recursos computacionais e tempo total de processamento em dispositivos limitados. Essa avaliação envolveu dois computadores. Para tanto, um computador pessoal com recursos convencionais produzia exemplos e adicionava como mensagens em um tópico no sistema de fila de mensagens *Apache Kafka*; já o outro computador, com recursos limitados, consumia as mensagens do tópico e classificava os exemplos.

Ambas as avaliações demonstraram o equilíbrio entre qualidade de classificação e velocidade ou uso de recursos. O algoritmo ECSMiner mostrou melhor qualidade de classificação, porém com velocidade inferior e maior consumo de recursos comparado aos outros algoritmos. Já o algoritmo MINAS, apesar de maiores valores na métrica erro, mostrou-se adequado para dispositivos limitados com baixo consumo de recursos computacionais e manteve a métrica Fnew constante e baixa. O algoritmo AnyNovel não apresentou consistência nos resultados e o consumo de recursos computacionais (memória) foi elevado.

Com as avaliações realizadas, a arquitetura opta por distribuir as tarefas de mineração dos fluxos para detecção de intrusão em serviços e aloca os serviços em diferentes camadas físicas, conforme ilustrado na ids-iot.

A distribuição das tarefas em serviços proposta abre oportunidades para a discussão de diferentes métodos de distribuição dessas tarefas em diferentes ambientes computacionais. Contudo, o algoritmo MINAS ainda não foi implementado e avaliado com paralelismo, multi-processamento ou distribuição computacional, que são necessários para tratar fluxos de dados com grandes volumes e velocidades.

 $3.4. \quad Conclus$ ão 55



figure[Distribuição de Serviços da Arquitetura . Produzida e traduzida por ??).]Distribuição de Serviços da Arquitetura . Produzida e traduzida por ??).

3.4 Conclusão

Em conclusão, os trabalhos discutidos nesse Capítulo têm temas complementares em áreas distintas. A área de aprendizado de máquina, com o tema detecção de novidades em fluxos de dados, preocupa-se em fornecer melhores previsões através de algoritmos classificadores que atendam as características de cada problema. A área de computação distribuída aborda os temas de processamento distribuído de fluxos contínuos em ambientes de computação em nuvem e em névoa, fornecendo métodos para processar grandes volume de dados com mínima latência.

Apesar de já existirem propostas que estabelecem o estado da arte separadamente em cada um dos temas, falta ainda uma abordagem que estabeleça uma união entre o estado da arte em algoritmos de detecção de novidade e o estado da arte em processamento distribuído de fluxos de dados, em especial para o ambiente de computação em névoa focado em fluxos de dados relacionados a dispositivos .

Capítulo 4

Proposta e metodologia

Este Capítulo apresenta a proposta deste trabalho e a metodologia elegida para atingir os objetivos.

A Internet das Coisas () é composta por vastas quantidades de dispositivos conectados à Internet e distribuídos geograficamente. Com capacidades diversas providas por elementos como sensores e atuadores, esses dispositivos produzem e consomem Fluxos Contínuos de Dados (data streams) com diversos objetivos. Alguns cenários de envolvem a mineração desses fluxos (data stream mining) em busca de padrões para tomada de decisão e, por vezes requerem também baixa latência. Para casos de baixa latência ou alta vazão, conexões adequadas para processamento em nuvem nem sempre são possíveis ou desejáveis; para esses casos, a computação em névoa () é uma solução.

O tema de *data stream mining* envolve a classificação de novos elementos, que podem tanto estar relacionados aos dados ou aos metadados das comunicações, com base em um modelo. Porém, como *data streams* variam temporalmente e são ilimitados, as classes contidas em um *data stream* não são todas previamente conhecidas. A identificação e classificação de novas classes em *data streams* é denominada Detecção de Novidades (,) em *data streams*.

Além dos aspectos rever o parágrafo. Varios conceitos errados... a identificação de novas classes é denominada detecção de novidade.... data stream variam temporalmente inerentes a data stream mining, são considerados na construção de um sistema Poderia reescrever a frase, evitando inversões na estrutura sujeito/verbo e complementos. Yoda! que computa data streams a taxa de eventos gerados por cada produtor e o número de produtores nesse sistema, totalizando o volume de eventos qual sistema? do sistema.

Volumes elevados dificilmente são computados em apenas um nó (e muito menos em um único núcleo processador) e por isso, esses sistemas geralmente são distribuídos.

Sistemas que utilizam para data streams gerados por dispositivos devem utilizar algoritmos que considerem os desafios inerentes a fluxos de dados (e) para adequada detecção de novidades e, para tanto, requerem processamento em arquiteturas que atendam os requisitos de volume de mensagens e latência de detecção. O algoritmo MINAS é adequado para esse caso, pois trata os desafios de data stream mining, porém não tem ainda implementação que atenda os requisitos de volume e latência, especialmente para aplicações onde um ambiente de é atrativo.

Para preencher a lacuna de algoritmo de em ambiente , propõem-se então o sistema M-FOG, uma implementação do algoritmo MINAS sobre a plataforma , que considera distribuição em um ambiente de . O sistema M-FOG descrito neste documento foi refinado com os resultados dos experimentos descritos na resultados e poderá ser revisado ao longo da pesquisa conforme os resultados de outros experimentos evidenciarem obstáculos ou oportunidades de melhoria.

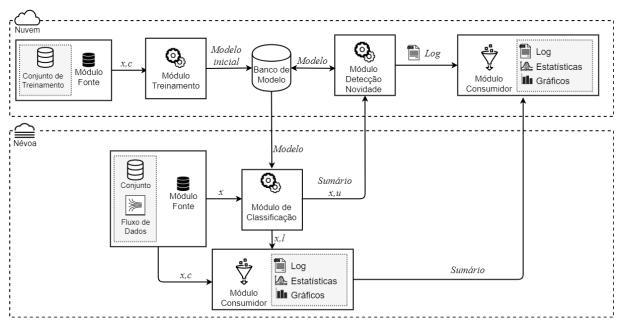
4.1 Descrição da Implementação

Nesta Seção, apresenta-se o sistema M-FOG, objeto proposta deste trabalho. O sistema M-FOG é composto de três módulos principais e dois auxiliares. Os módulos principais implementam o algoritmo MINAS, sendo eles: módulo treinamento (*Training Module*), módulo classificador (*Classification Module*) e módulo detector de novidades (*Novelty Detection Module*). Dois módulos auxiliares são utilizados para avaliação do sistema M-FOG: módulo auxiliar *source* (fonte) e módulo auxiliar *sink* (sorvedouro, consumidor final). Os módulos e as interações entre eles são ilustradas na arch.

A implementação do sistema M-FOG segue a arquitetura formalizada por ??), discutida na cassales. A arquitetura estabelece que um serviço de captura e tratamento de dados é instalado na borda de uma rede local com dispositivos . Na presente implementação, esse serviço de captura e tratamento é representado pelo módulo auxiliar source.

O módulo auxiliar source é dependente da fonte de dados, executando a transformação dos formatos dos data sets para um fluxo de exemplos (representado por x na arch) compatível com o restante da implementação. Além de fornecer exemplos tratados para o módulo classificador, o módulo auxiliar source também fornece exemplos com a classe original (representado por x, c na arch) somente na fase de treinamento o source fornece exemplos rotulados para o sink, certo? para o módulo auxiliar sink e para o módulo treinamento.

O módulo auxiliar sink é responsável por agregar todos resultados do sistema M-FOG e, juntamente com os valores do data set fornecidos pelo módulo auxiliar source, por



figure[Arquitetura e fluxos de dados do sistema M-FOG.]Arquitetura e fluxos de dados do sistema M-FOG.

computar as métricas de qualidade de classificação. Além disso, esse módulo também coleta e agrega métricas base para as avaliação de escalabilidade e métricas de uso de recursos computacionais.

Os dados resultantes do serviço de captura e tratamento (representado no sistema M-FOG pelo módulo auxiliar source) são ingeridos pela aplicação no módulo classificador. A ingestão é feita por meio de um operador fonte, fornecida pela plataforma . Na plataforma, com o modelo de classificação disponível, os exemplos são classificados seguindo o algoritmo MINAS original discutido na minas-og. A etiqueta atribuída pela classificação, ou meta-etiqueta de desconhecido, juntamente com o exemplo original (representado por x, l na arch) são enviados para o módulo auxiliar sink. Além disso, se o exemplo não for classificado, o exemplo e a meta-etiqueta de desconhecido (representado por x, u na arch) são enviados para o módulo detector de novidades. processaa ND em paralelo? Outra comunicação é o envio das modificações ao sumário estatístico do modelo de classificação (representado por Summary na arch) do módulo classificador para o módulo detector de novidades.

O módulo detector de novidades é responsável por executar o processo de detecção de novidade, atualizando o modelo de classificação, e entregar o novo modelo às instâncias do módulo classificador, através do serviço de armazenamento de modelo (*Model Store* na arch). O módulo detector de novidades também envia meta-informações sobre o processo de detecção de novidade (representado por *Log* na arch) para o módulo auxiliar sink.

O sistema M-FOG utiliza em seus módulos a distribuição oferecida pela plataforma como paralelização, ou seja, utiliza uma instância de trabalho (job) por dispositivo de

classificação, sendo que cada instância de trabalho aloca um gerenciador de tarefas por processador. Dessa forma, busca-se a escalabilidade no ambiente de para o módulo classificador. O módulo treinamento, por ser utilizado somente uma vez para gerar o modelo de classificação inicial, não tem impacto na escalabilidade geral do sistema. O módulo detector de novidades também é implementado na plataforma e, por ser hospedado em ambiente de , herda as qualidades desse ambiente incluindo escalabilidade. destaque sentença O restante do sistema (módulo auxiliar source, módulo auxiliar sink, armazenamento de modelo) não é foco deste estudo e sua escalabilidade, desde que não afete a escalabilidade do módulo classificador e módulo detector de novidades. Questões que precisam ser tratadas:

- Paralelização da classificação: como agrupar os dados e dividir o processamento?
- ND: como saber o que agrupar (dos nós) e como dividir? Padrões podem ser locais? Ou sempre se aplicam a todos os nós? frase incompleta

4.2 Metodologia de Avaliação e Resultados Esperados

A avaliação da proposta apresentada é feita por meio de métricas extraídas da literatura, divididas em duas partes: métricas de qualidade de classificação e métricas de escalabilidade. Métricas tradicionais de qualidade de classificação estabelecidas por trabalhos de aprendizado de máquina não são adequadas para avaliar detecção de novidades em data streams sem tratamento inicial. Felizmente, o tratamento necessário é estabelecido por ???) e expandido por ????????). Além do tratamento estabelecido, as métricas tradicionais não são calculadas somente para o conjunto completo, e sim para cada exemplo classificado. Portanto, as métricas têm como índice o instante (n nas equações à seguir), informando a posição do exemplo em relação ao fluxo.

O tratamento estabelecido das métricas de qualidade para data stream mining define que as métricas sejam extraídas de uma matriz de erro de classificação multi-classe \mathbf{E}_n (matrix), adaptada para detecção de novidade. A matriz de erro é preenchida com o número de eventos da classe c_i classificados com etiqueta l_j até o instante n. A classes representa o conjunto de classes presentes nos eventos do fluxo até o instante n e a labels representa o conjunto de etiquetas atribuídas pelo classificador a eventos até o mesmo instante.

$$C_{n} = \{c_{1}, c_{2}, \cdots, c_{M}\}$$

$$\mathbf{L}_{n} = \{l_{1}, l_{2}, \cdots, l_{J}\}$$

$$\mathbf{E}_{n} = (e)_{1,1} e_{1,2} \cdots e_{1,J}$$

$$e_{2,1}e_{2,2} \cdots e_{2,J}$$

$$\vdots \cdots \vdots$$

$$e_{M,1}e_{M,2}\cdots e_{M,J}$$

a)

b)

As métricas de qualidade de classificação selecionadas para avaliar a implementação do sistema M-FOG serão taxa de desconhecidos (UnkR) na unkr) (??), acurácia média (acc) na acc) e Macro F-score (Fscore) na fscore, também referido na literatura por F1M) (????). As métricas são extraídas para todos os exemplos classificados (instantes n) da respectiva matriz de erro \mathbf{E}_n .

$$\begin{aligned} &\operatorname{UnkR}_{n} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^{M} \frac{\#Unk_{i}}{\#ExC_{i}} \\ &acc_{n} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^{M} \frac{tp_{i} + tn_{i}}{tp_{i} + fn_{i} + fp_{i} + tn_{i}} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^{M} \frac{\#Acc_{i}}{\#ExC_{i}} \\ &Precision_{n} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^{M} \frac{tp_{i}}{tp_{i} + fp_{i}} \\ &Recall_{n} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^{M} \frac{tp_{i}}{tp_{i} + fn_{i}} \\ &Fscore \beta_{n} = (\beta^{2} + 1) \cdot \frac{Precision \cdot Recall}{\beta^{2} \cdot Precision + Recall} \\ &Fscore 1_{n} = 2 \cdot \frac{Precision \cdot Recall}{Precision + Recall} \end{aligned}$$

A transformação do fluxo de saída em uma matriz de erro é realizada no módulo auxiliar sink, como tratar o paralelismo desse elemento?

Ele dá conta de todo o fluxo recebido dos classificadores? onde tem-se disponível o fluxo original com as etiquetas corretas e o fluxo resultante da classificação. Esse módulo deve levar em consideração que pode haver reclassificação de um evento, previamente rotulado como desconhecido, em padrões oriundos de classe novidade ou extensão devido ao processo de detecção de novidades executado posteriormente ao surgimento do padrão em questão.

As métricas de escalabilidade selecionadas são: número de nós processadores, tipo de processadores, uso de memória, tempo de processamento, taxa de eventos processados e latência entre a produção e classificação de um evento.

Da implementação do sistema M-FOG é prevista a execução de experimentos com *data sets* diversos, em especial os *data sets* reais como *Kyoto 2006+*, que contenham evolução de conceitos. Os resultados desses experimentos irão conter as seguintes métricas:

Qualidade de classificação (taxa de desconhecidos, F1M);

Escalabilidade (número de processadores, volume processado, tempo decorrido);

Recursos computacionais utilizados (memória, tempo de processamento, operações de leitura e escrita).

Para a validação da corretude da implementação do sistema M-FOG com relação ao algoritmo MINAS original, as métricas de qualidade de classificação serão extraídas de ambas as Implementação e comparadas.

4.2.1 Ambiente de Teste

Para realização dos experimentos, diversas configurações de ambientes são propostas. Os ambientes selecionados são: local, o que muda na paralelização e na **distribuição** de instâncias do módulo **classificador**? nuvem e névoa. As configurações consistem na distribuição de módulos da implementação sistema M-FOG sendo executadas em combinações de ambientes nuvem e névoa com variada quantidade de nós.

O ambiente local é composto por um único nó computacional, consistindo de um computador pessoal equipado com um processador de 8 núcleos, 16GB de memória e armazenamento em estado sólido (SSD) usado para o desenvolvimento e referência em comparações. O ambiente nuvem é provido pela utilização da infraestrutura de nuvem da Universidade Federal de São Carlos (Cloud@UFSCar¹). O ambiente de névoa () é composto por computadores de única placa (Single Board Computer) equipados com processador de arquitetura ARM de 4 núcleos, 1GB de memória, armazenamento em cartão SD (SD-card) e conectados por rede sem fio.

A combinação de diferentes distribuições tem por objetivo demonstrar padrões de latência e qualidade que podem afetar implantações em ambientes reais que não são geralmente destacados quando os experimentos são realizados em um único nó ou ambiente.

Faz parte também do ambiente de teste os conjuntos de dados ($data\ sets$) KDD99 e $Kyoto\ 2006+$ que foram selecionados por motivos distintos.

O data set Kyoto 2006+ é o foco deste trabalho, pois contém dados ainda representativos (até 2015) e as característica desejáveis de um conjunto de dados (realismo, validade, etiquetas previamente definidas, alta variabilidade, reprodutibilidade e disponibilidade pública) são atendidas (????).

O data set KDD99 é amplamente utilizado em trabalhos de detecção de anomalia. Porém, como não possui mais a característica de realismo, uma vez que foi construído em 1998, neste trabalho o data set KDD99 é utilizado somente para que o leitor possa comparar com outros trabalhos (????).

Os dois *data sets* mencionados e outros abordados em discussão e avaliados como relevantes são

4.3 Resultados preliminares

No desenvolvimento parcial desta pesquisa, algumas experimentações e algumas ferramentas de teste já foram desenvolvidas. Aspectos desses desenvolvimentos são descritos a seguir.

Disponível em http://portalcloud.ufscar.br/servicos

table Sumário dos conjuntos de dados Sumário dos conjuntos de dados					
Nome	Origem	Descrição	Acesso Público		
KDD99 (????)	Captura de Fluxos de rede com ataques simula- dos	41 atributos (sumário de fluxo), 23 classes, 4898431 instâncias, 709 MB	<https: kdd.ics.<br="">uci.edu/databases/ kddcup99/kddcup99. html></https:>		
Kyoto 2006+ (????)	Captura de Fluxos de rede com HoneyPot	23 atributos (sumário de fluxo), 3 classes, 7865245 instâncias e 1.3 GB (dez-2015)	<pre>chttps://www. takakura.com/Kyoto_ data/new_data201704/ ></pre>		
CICIDS2017 (??)	Captura de Fluxos de rede com ataques simula- dos com perfil de trafego de 25 usuários normais e de 6 perfis de ataques du- rante 5 dias (1º dia sem ataque)	80 atributos (sumário de fluxo extraído de CIC-FlowMeter), 15 classes, 2830751 instâncias e 1.2GB em arquivos pcap e csv	<https: <br="" www.unb.ca="">cic/datasets/ids-2017. html></https:>		
Radial Basis Function (RBF) da biblioteca Massive Online Analysis (MOA) 4CRE-V2	Sintético gerado por fun- ção RBF da biblioteca MOA com características de mudança e evolução de conceito	Atributos (R), exemplos, classes, evoluções e mudanças configuráveis	<https: sites.<br="">google.com/site/ nonstationaryarchive/ home></https:>		

4.3.1 Implementação com *Python* e *Apache Kafka*

A primeira implementação e avaliação do sistema M-FOG realizada foi construída sobre a linguagem *Python* com o sistema de fila de mensagens *Apache Kafka* e a respectiva biblioteca de conexão. A escolha desse conjunto para a implementação ocorreu devido à ampla disponibilidade de bibliotecas de aprendizagem de máquina no ecossistema *Python* e, à simplicidade geral da linguagem. Na implementação desenvolvida, o sistema *Apache Kafka* recebe mensagens e as armazena em tópicos distribuídos em partições replicadas em nós de um *cluster*, gerenciados por um nó mestre e suportados pelo serviço de gerenciamento de configuração distribuída *Apache ZooKeeper*. A aplicação *Python* consome eventos através da interface *Consumer API*, que expõe a distribuição através da associação de um consumidor às partições mantidas pelo *Apache Kafka*.

Para essa implementação, havia a hipótese de que a distribuição de mensagens gerenciada pelo Apache Kafka se estenderia a processos consumidores, efetivamente distribuindo o volume de mensagens entre eles igualmente. No entanto, a hipótese foi refutada nos experimentos realizados. Os experimentos em questão foram compostos de 8 processos consumidores, um processo produtor, uma instância Apache Kafka com 8 partições em seu tópico principal e uma instância Apache ZooKeeper associada à instância Apache Kafka. A hipótese foi refutada quando observou-se que o número de mensagens consumidas por um dos 8 processos representava a maioria (mais de 80%) do volume introduzido no sistema, o restante sendo distribuído entre outros 3 processos e o restante dos processos não recebia nenhuma mensagem. Portanto, a iniciativa de implementar o algoritmo MINAS em Python com Apache Kafka e atingir os objetivos de distribuição falhou, o que levou à reconsideração das plataformas escolhidas.

4.3.2 Implementação com

A segunda alternativa explorada teve por inspiração o trabalho de ??) e, como outro grupo de pesquisa já estava explorando o algoritmo na plataforma *Apache Spark*, a segunda implementação foi baseada na plataforma .

A plataforma tem modelos de processamento tanto de fluxos como em lotes. O modelo em lotes é implementado como extensão do modelo de fluxos e, apesar de não ser foco desse trabalho, mostrou-se útil para a construção do módulo treinamento, já que o conjunto consumido por esse módulo é limitado.

Um desafio encontrado durante o desenvolvimento da implementação do sistema M-FOG foi a falta de bibliotecas na plataforma que disponibilizem versões adaptadas à plataforma de algoritmos base para o algoritmo MINAS. Em especial, a ausência dos algoritmos *K-means* e *CluStream* gerou carga imprevista sobre o processo de desenvolvimento resultando no atraso do processo de desenvolvimento.

Esta implementação segue a arquitetura descrita na descricao e as avaliações e resultados esperados descritos neste proposta referem-se à implementação do sistema M-FOG na plataforma .

4.4 Article

4.4.1 Abstract

The ongoing implementation of the Internet of Things (IoT) is sharply increasing the number and variety of small devices on edge networks. Likewise, the attack opportunities for hostile agents also increases, requiring more effort from network administrators and strategies to detect and react to those threats. For a network security system to operate in the context of edge and IoT, it has to comply with processing, storage, and energy requirements alongside traditional requirements for stream and network analysis like accuracy and scalability. Using a previously defined architecture (IDSA-IoT), we address the construction and evaluation of a support mechanism for distributed Network Intrusion Detection Systems (NIDS) based on the MINAS Data Stream Novelty Detection (DSND) algorithm. We discuss the algorithm steps, how it can be deployed in a distributed environment, the impacts on the accuracy and evaluate performance and scalability using a cluster of constrained devices commonly found in IoT scenarios. The obtained results show a negligible accuracy loss in the distributed version but also a small reduction in the execution time using low profile devices. Although not efficient, the parallel version showed to be viable as the proposed granularity provides equivalent accuracy and viable response times.

4.4. Article 65

4.4.2 Introduction

The Internet of Things (IoT) brings together a wide variety of devices, including mobile, wearable, consumer electronics, automotive and sensors of various types. Such devices can either be accessed by users through the Internet or connect to other devices, servers and applications, with little human intervention or supervision (????????). Security and privacy is a major concern in the IoT, especially regarding devices having access to user personal data like location, health and many other sensitive data (??). Furthermore, if compromised, such devices can also be used to attack other devices and systems, steal information, cause immediate physical damage or perform various other malicious acts (??). As an additional concern, IoT devices likely have a long lifespan, less frequent software patches, growing diversity of technologies combined with lack of control over the software and hardware of such devices by the host organization (where they are deployed), which considerably increases the attack surface.

Because most IoT devices have limited resources (i.e., battery, processing, memory and bandwidth), configurable and expensive algorithm-based security techniques are not usual, giving way to network based approaches (??). Machine Learning (ML) techniques, for instance, have been studied for years to detect attacks from known patterns or to discover new attacks at an early stage (????). A recent survey (??) shows that ML based methods are a promising alternative which can provide potential security tools for the IoT network making them more reliable and accessible than before.

Despite the promising use of ML to secure IoT systems, studies found in the literature (??????) are limited to traditional ML methods that use static models of traffic behavior. Most existing ML solutions for network-based intrusion detection cannot maintain their reliability over time when facing evolving attacks (????). Unlike traditional methods, stream mining algorithms can be applied to intrusion detection with several advantages, such as: [label=()]

c) processing traffic data with a single read;

working with limited memory (allowing the implementation in small devices commonly employed in edge services);

producing real-time response; and

detecting novelty and changes in concepts already learned.

Given the recent (??????) use of Data Stream Novelty Detection (DSND) in network data streams, this paper shows the effects of adapting these mechanisms to edge services for use in IoT environments. Our proposal, called MFOG, adapted the IDSA-IoT architecture (??) using the DSND algorithm MINAS (????), making it suitable to run on a distributed system composed of small devices with limited resources on the edge of the network. Using our newer version of the MINAS algorithm, we have experimentally evaluated how the distribution affects the capability to detect changes (novelty) in traffic patterns and its impact on the computational efficiency. Finally, some distribution strategies and policies for the data stream novelty detection system are discussed.

This paper is organized as follows: Section ?? reviews the chosen DSND algorithm MI-NAS. A distributed extension of MINAS, including its implementation and evaluation are presented in Section ?? and in Section ?? we show how we evaluated MFOG and the discuss results we found. Finally, Section ?? summarizes the main findings and presents possible future work.

4.4.3 Proposal

In this work, we investigate an appropriate architecture for performing DSND at the edge, as a means of allowing small IoT devices to filter and detect undesirable network behavior. Our approach is based on the IDSA-IoT architecture (??) and DSND techniques provide by the MINAS algorithm (??). Named MFOG, our distributed algorithm explores load balancing to enable low profile devices at the edge of the internet to also work on the classification and detection of unwanted traffic.

In this work, we propose and assess MFOG, a distributed data stream novelty detection system based on the algorithm MINAS for securing IoT networks. MFOG implements a distributed version of MINAS according to the IDSA-IoT architecture proposed in a previous work $(\ref{eq:condition})$, to execute in the edge where small devices and constrained resources may be prevalent.

However, given the distributed nature and the typical use of small computing devices in IoT scenarios, new challenges arise: [label=()]

the classification phase of the algorithm must occur in parallel at different nodes;

the novelty detection phase, which provides the model evolution, must also be asynchronous;

4.4. Article 67

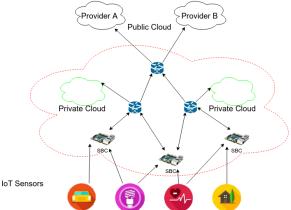
the algorithm complexity (time and space) must allow it to be processed by modest computing devices (i.e., small memory and low processor performance).

NIDS monitor network traffic, and analyze the characteristics of each flow to identify any intrusion or misbehavior. However, this problem requires both fast and accurate response (??): fast response is needed to have a proper reaction before harm can be cast to the network and to cope with the traffic without imposing loss or delay in the NIDS or observed network; accurate response is required as not to misidentify, especially the case of false positive that leads to false alarms. To achieve those goals, we leverage fog computing.

In common IoT scenarios, data is captured by small devices and sent to the cloud for any compute or storage tasks, but this is not feasible in a NIDS scenario. Fog computing infrastructure aims to offload processing from the cloud providers by placing edge devices closer to end-users and/or data sources.

In our proposal, fog and cloud computing resources are combined to minimize the time elapsed between a flow descriptor ingestion and intrusion alarm, performing the classification step of MINAS running multiple classifier instances. After the initial classification, the resulting label can be used immediately, but if the sample is labeled as *unknown*, this sample must be stored and the novelty detection step will be triggered.

To have a better overview of our proposal and how it integrates with existing IoT environments, Figure ?? depicts such scenario showing from bottom to top: IoT devices directly connected to a (local) gateway network; this gateway network could be as simple as a single Internet router or be more complex by connecting to private clouds or containing more devices providing fog computing capabilities; lastly, available over the internet, the traditional public cloud provides inexpensive computing and storage on demand. In this scenario, the further apart resources are, the more network resources need to be employed, and, as with any networked system, the higher is the latency.



figure[IDSA-IoT (??) physical architecture and deployment scenario overview.]IDSA-IoT (??) physical architecture and deployment scenario overview.

The overall *MFOG* architecture has two main modules, Classification and Novelty Detection, which implement the MINAS main tasks. The Classification Module performs the same task of the MINAS Online phase and is the focal point for parallelism and distribution in our proposal. It is replicated in the fog and runs on each cluster node, using a configurable number of threads (limited to the node CPU core count).

The Novelty Detection Module can also be replicated, the choice being one instance per local network, one global cloud instance, or both. This module also handles the homonymous task of MINAS Online phase, receiving all the samples labeled with *unknown*, storing them in an internal *unknown-buffer*, and, when this buffer is full, performing the MINAS Novelty Detection task (clustering followed by validation).

4.4.3.1 Polices

The design of our distributed DSND architecture includes partitioning the functionalities of MINAS and establishing the appropriate data flows between different actors. Changes to placement and behavior can have different impacts and should be chosen with care. The decisions following these discussions can be organized in several policies, some of them were recurring during our implementation discussions and are:

Regarding the allocation of the Novelty Detection Module:

At each fog node: patterns will be only detected if sufficient samples of them occur in the local observed network, use of the local node processing power, and a model synchronization mechanism between networks must be added;

In the cloud: detect patterns even when scattered on each local network, each sample with *unknown* label must be sent from edge to cloud implying increased internet link usage and increased delay between the appearance of a pattern, its detection and propagation to fog classifiers;

On both: local *unknown* buffer is maintained and novelty detection is local as well, once a sample is considered as noise or outlier it shall be sent to the cloud where the process repeats but with global data. This choice needs an even more complex model synchronization mechanism.

4.4. Article 69

Regarding the model cleanup (forget mechanism): Even when a global novelty detection is used, local models can be optimized for faster classification using the local model statistics by sorting by (or removing) least used clusters;

Lastly, reclassification of *unknowns*: In the novelty detection task in MINAS, the *unknown* sample buffer is effectively classified using the new set of clusters. In Algorithm ??, at the line ??, the new cluster valid (novelty or extension) includes the set of samples composing that cluster, thus, if this new label assignment was put forth to the system output it would introduce delayed outputs, more recent and perhaps more accurate. Also, it would change the system data stream behavior from a *map* (meaning each input has one output) to a *flatMap* (each input can have many outputs).

4.4.3.2 Implementation

The original MINAS algorithm has a companion unpublished implementation (Ref) written in Java using MOA library base algorithms such as K-means and CluStream, but our implementation only used K-means. Another difference between Ref and MFOG is the calculus of the cluster radius from the distances of elements forming the cluster and the cluster's center. Ref uses the maximum distance while MFOG uses the standard deviation of all distances as described in (??).

The stream formats for input and output are also of note. As input, the algorithm takes samples (\vec{v}) , which are a sequence of numbers with dimension d. In addition to \vec{v} , for both training and evaluation, the class identifier is provided as a single character, along with a unique item identifier (uid), which can otherwise be determined from the sample index in the stream.

As its output, the algorithm returns the original sample \vec{v} followed by the assigned label. Adjustments can easily be made to provide the output results as a tuple containing uid and the assigned label.

For

eva-

lu-

a-

tion

pur-

po-

ses,

an

im-

ple-

men-

ta-

tion

was

made

using

MPI

(Open

MPI

4.0.4).

The

pro-

gram

is

or-

ga-

ni-

zed

in

a

sin-

gle

pro-

gram

mul-

ti-

ple

data

(SPMD)

pro-

gram-

ming

mo-

del,

so

4.4. Article

71

a

sin-

gle

ver-

sion

of

the

pro-

 gram

was

ini-

ti-

a-

ted

on

all

no-

des,

being

that

one

of

them

would

per-

 ${\rm form}$

the

 root

role,

while

the

others

ran

as

le-

a-

ves,

the

pro-

gram

en-

 try

point

is

il-

lus-

tra-

ted

on

Al-

go-

 rithm

??.

On

the

root

pro-

cess,

a

sam-

pler

th-

read

is

res-

pon-

si-

ble

for

dis-

tri-

bu-

ting

the

sam-

pled

flow

in-

4.4. Article

73

for-

ma-

tion

()

to

the

clas-

si-

fier

no-

des,

using

a

round-

robin

load

ba-

lan-

cing

scheme.

The

other

th-

read

on

the

 root

pro-

cess

is

res-

pon-

si-

ble

for

re-

cei-

ving

the

clas-

si-

fi-

ca-

tion

re-

sults

and

for

pro-

ces-

sing

the

unk-

nown

sam-

ples

in

the

se-

 arch

for

no-

vel-

ties.

The

root

process

func-

ti-

ons

are

il-

lus-

tra-

 ted

in

Al-

4.4. Article 75

go-

 ${\rm rithm}$

??.

Each

leaf

node

runs

a

mo-

 del

ad-

just-

 ment

th-

read

and

mul-

ti-

ple

(up

to

the

num-

ber

of

co-

res)

clas-

si-

fier

th-

re-

ads.

The

leaf

tasks

are

il-

lus-

tra-

 ted

in

Al-

go-

rithm

??.

The

ove-

rall

se-

quence

of

in-

te-

rac-

ti-

ons

is

shown

in

Fi-

gure

??.

4.5 Experiments

and

Re-

sults

Aiming

to

eva-

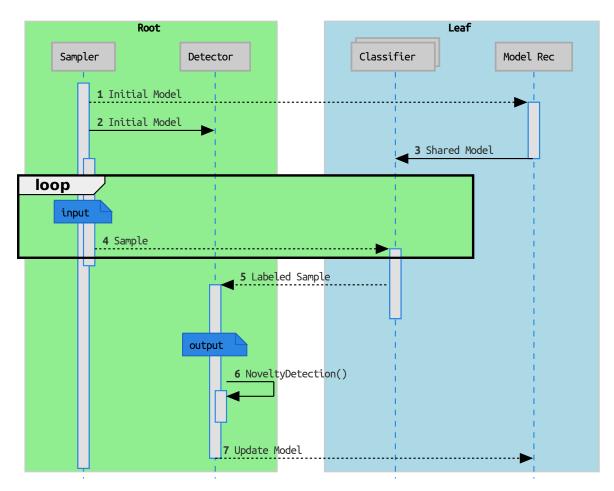
lu-

ate

our

pro-

po-



figure[life line overview.]life line overview.

sal

for

the

ef-

fects

of

dis-

tri-

bu-

ted

no-

velty

de-

tec-

tion

in

a

sce-

na-

rio,

we

im-

ple-

men-

ted

an

ex-

pe-

ri-

men-

tal

se-

tup,

com-

po-

 sed

of

th-

ree

Rasp-

berry

Pi

3

mo-

del

В sin-

gle

bo-

 ard

com-

pu-

 ters

con-

nec-

ted

via

Ether-

net

Switch.

The

idea

was

to

cre-

ate

a

sim-

ple

clus-

ter

si-

mu-

la-

ting

an

network

with

cons-

 ${\rm trai}\text{-}$

ned

re-

sour-

ces

at

the

edge

of

the

network.

This

clus-

ter

sto-

 red

all

source

code,

bi-

na-

ries

(com-

pi-

led

and

lin-

ked

in

place)

and

data

sets.

In

our

se-

tup,

the

data

 set

is

sto-

 red

 ${\rm in}$

the root's

node

SD

card

and

is

read

for

each

ex-

pe-

ri-

ment.

All

ex-

pe-

ri-

ments

were

exe-

cu-

ted

in

this

clus-

 ter

for

iso-

la-

tion

of

otherwise

un-

fo-

re-

seen

va-

ri-

a-

ti-

ons

and

for

safe

soft-

ware

com-

pa-

ri-

82 son with constant hardware. The data set used is the December 2015segment of Kyoto 2006 +data set^2

(Traf-fic

Data

 ${\rm from}$

Kyoto

Uni-

ver-

sity's

Но-

ney-

pots)

(??)

con-

tai-

ning

Available at http://www.takakura.com/Kyoto_data/

7865245

sam-

ples.

From

the

ori-

gi-

nal

data

set,

we

fil-

te-

 red

only

sam-

ples

as-

so-

ci-

a-

ted

 $\quad \text{with} \quad$

nor-

 mal

traf-

fic

or

known

at-

tack

ty-

pes

iden-

ti-

fied

by

exis-

ting

,

and

at-

tack

ty-

pes

with

more

than

10000

sam-

ples

 $\quad \text{for} \quad$

sig-

ni-

fi-

cance,

as

pre-

vi-

ously

done

by

(??).

The

re-

mai-

ning

samples

then

were

nor-

ma-

li-

zed

so

each

fe-

a-

ture

va-

lue

space

(e.g.,

ΙP

Ad-

dress,

Du-

ra-

tion,

Ser-

vice)

is

trans-

la-

ted

to

the

Real

in-

 ter -

val

[0, 1].

The

re-

sul-

ting

 de -

ri-

 ved

data

set

is

then

sto-

 red

in

two

sets,

trai-

ning

set

and

test

set,

using

the

hol-

dout

te-

ch-

ni-

que.

Howe-

ver,

for

the

trai-

ning

set

we

fil-

ter in

only

nor-

mal

class

re-

sul-

ting

 ${\rm in}$

72000

ins-

tan-

ces.

For

the

test

 set

we

use

653457

ins-

tan-

 \cos

with

206278

ins-

tan-

ces

with

"N"

(nor-

mal)

class

and

447179

ins-

tan-

ces

with

``A"

(at-

tack)

class.

Note

that

this

choice

re-

sults

in

pos-

si-

ble

over-

fit-

ting

for

the

nor-

 mal

class

and,

under-

fitting

 $\quad \text{for} \quad$

the

at-

tack

class

as

the

sys-

tem first

ne-

116-

eds to

de-

tect

a

no-

vel

class

and

then

add

it

to

the

mo-

del.

4.5.1 Measurements

and

 V_{i-}

su-

a-

li-

za-

ti-

ons

We

have

 ${\it used}$

two

ty-

pes

of

eva-

lu-

a-

tion

me-

a-

su-

re-

ments

for

each

ex-

pe-

ri-

ment:

a

me-

a-

sure

of

the

full

ex-

pe-

ri-

ment

exe-

cu-

tion

time

and,

a

set

of

qua-

li-

ta-

tive

me-

a-

su-

re-

ments

ex-

trac-

ted

by

a

Python

script.

Our

eva-

lu-

a-

tion

script

was

build

fol-

lowing

re-

fe-

rence

te-

ch-

ni-

ques

like

multi-

class

con-

fu-

sion

ma-

trix

with

label-

class

as-

so-

ci-

a-

tion

(??)

to

ex-

tract

clas-

si-

fi-

ca-

tion

qua-

lity

me-

a-

su-

re-

ments.

This

 script

ta-

kes

two

in-

puts,

the

test

data

set

and

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream,

and

out-

puts

the

con-

fu-

sion

ma-

trix,

label-

class

as-

so-

ci-

a-

tion,

fi-

nal

qua-

lity

sum-

mary

with:

Hits

(true

po-

si-

tive),

Mis-

ses

(Err),

Unk-

nowns

(UnkR);

and

stream

vi-

su-

a-

li-

za-

tion

 chart

 $\quad \text{with} \quad$

per

exam-

ple

ins-

 ${\rm tance}$

sum-

mary

 $\quad \text{with} \quad$

no-

velty

la-

bel

mar-

kers.

In

the

con-

fu-

sion

ma-

trix

M =

 $m_{ij} \in$

 $N^{c \times l}$,

com-

pu-

 ted

by

our

eva-

lu-

a-

tion

script,

each

row

de-

no-

tes

the

ac-

tual

class

c

and

each

co-

lumn

de-

no-

tes

the

pre-

dic-

ted

la-

bel

l

pre-

 sent

in

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream.

Thus,

 each

cell

 $M_{c,l}$

con-

tains

the

count

of

exam-

ples

from

the

test

data

set

of

class

c

found

in

the

out-

put

stream

with

the

la-

bel

l

as-

sig-

ned

by

the

un-

 der

eva-

lu-

a-

tion

ex-

pe-

ri-

ment.

For

the

data

 set

un-

 der

use,

ori-

gi-

nal

clas-

ses

are

 $c \in$

 $\{N,A\},$

and

for

the

la-

bels

we

have

the

 ${\rm trai}\text{-}$

ning

 ${\it class}$

"N",

unk-

nown

la-

bel

·-

"

and

the

no-

vel-

ties

 $i \in$

N

so

 $l \in$

 $\{N,-\}\cup$

N.

Added

to

the

ori-

gi-

nal

con-

fu-

sion

ma-

 trix

M

are

the

rows

As-

sig-

ned

and

Hits.

As-

sig-

ned

row

re-

pre-

sents

which

ori-

gi-

nal

class

c

(or

if

unk-

nown,

"_

")

the

la-

bel

l

is

assig-

0

 ned

to,

this

is

com-

pu-

ted

by

using

the

ori-

gi-

nal

class

if

c =

l

or

by

as-

so-

ci-

a-

ted

no-

velty

la-

bel

to

ori-

gi-

nal

class

as

des-

cri-

bed

in

(??)

sec-

tion

4.1

(class

 ${\rm from}$

where

the

most

sam-

ples

came

from).

Hits

row

shows

the

true

po-

si-

tive

count

for

each

la-

bel

l

with

as-

sig-

ned

class

c,

being

the

same

va-

lue

as

cell

 $M_{c,l}$.

The

Hits

row

is

also

used

to

com-

pute

the

ove-

rall

true

po-

si-

tive

in

the

sum-

mary

ta-

ble

and

stream

vi-

su-

a-

li-

za-

 ${\rm tion}$

chart.

One

com-

plete

ma-

 trix

is

shown

in

Tab.

??.

For

the

me-

a-

 $table [Confusion\ Matrixes\ and\ Qualitative\ measurements] Confusion\ Matrixes\ and\ Qualitative\ measurements$

(a) Reference implementation

Labels	-	N	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
Classes														
A	3774	438750	123	145	368	8	52	165	1	1046	161	2489	71	26
N	8206	193030	0	79	44	0	0	0	229	181	154	4066	289	0
Assigned	-	N	A	A	A	A	A	A	N	A	A	N	N	A
Hits	0	193030	123	145	368	8	52	165	229	1046	161	4066	289	26

(b) Serial implementation

Labels	-	N	0	1	2	4	5	6	7	8	10
Classes											
A	16086	429765	94	995	104	0	23	3	29	46	34
N	12481	193642	3	94	0	47	0	0	0	11	0
Assigned	-	N	A	A	A	N	A	Α	A	A	Α
Hits	0	193642	94	995	104	47	23	3	29	46	34

(c) Parallel single-node

Lab.	-	N	0	1	2	3	4
Cla.							
A	12282	433797	147	952	0	0	1
N	3088	203019	40	99	27	5	0
Ass.	-	N	A	A	N	N	A
Hits	0	203019	147	952	27	5	1

(d) Parallel multi-node

Lab.	-	N	0	1	2	3	4
Cla.							
A	12378	433631	117	886	0	162	5
N	3121	202916	40	96	105	0	0
Ass.	-	N	A	A	N	A	Α
Hits	0	202916	117	886	105	162	5

su-

re-

ments

sum-

mary

ta-

ble,

six

me-

a-

su-

re-

ments

from

two

sour-

 \cos

are

dis-

played.

Th-

ree

me-

a-

su-

 res

Hits,

Unk-

nowns

and

 ${\it Mis}$ -

ses

re-

pre-

sen-

ted

as

ra-

tio

of

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream,

ex-

trac-

ted

 ${\rm from}$

the

eva-

lu-

a-

tion

python

pro-

gram,

com-

pu-

ted

as

fol-

lows:

Hits

(true

po-

si-

tive

rate)

is

the

sum

of

the

Hits

row

in

the

ex-

ten-

ded

con-

fu-

sion

ma-

trix;

Unk-

nowns

is

the

count

of

exam-

ples

in

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream

mar-

ked

with

the

unk-

nown

la-

bel

("-

");

 ${\it Mis}$ -

ses

is

the

count

of

all

exam-

ples

in

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream

mar-

ked

with

a

la-

bel

dis-

tinct

from

the

As-

sig-

- - 9

ned

ori-

gi-

nal

class

and

are

not

mar-

ked

as

unk-

nown.

Furthermore

in

the

me-

a-

su-

re-

ment

sum-

mary

ta-

ble,

Time,

Sys-

tem

and

Elap-

sed

re-

pre-

sen-

ted

in

se-

conds,

are

ex-

trac-

ted

from

GNU

Time

1.9.

Time

is

the

amount

of

CPU

se-

conds

ex-

pen-

ded

in

user-

mode

(in-

di-

ca-

tes

time

used

doing

CPU

in-

ten-

sive

com-

pu-

ting,

e.g.,

math);

Sys-

tem

is

the

amount

of

CPU

se-

conds

ex-

pen-

 ded

in

kernel-

mode

(for

our

case,

it

in-

di-

ca-

tes $_{\rm time}$

doing

in-

put

or

out-

put);

Elap-

sed

is

the

real-

world

(wall

clock)

elap-

 sed

time

and

in-

di-

ca-

tes

how

long

the

pro-

gram

took

to

com-

plete.

The

lower

the

ti-

mes,

the

bet-

ter.

Our

four

main

ex-

pe-

ri-

ments

are

shown

in

Tab.

??.

Lastly,

the

stream

vi-

su-

a-

li-

za-

tion

 chart

shows

the

sum-

mary

qua-

lity

me-

a-

su-

re-

ment

(Hits,

Unk-

nowns,

Mis-

ses)

com-

pu-

ted

for

each

exam-

ple

in

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream.

This

sum-

mary

is

com-

pu-

ted

for

each

exam-

ple,

but

it

uses

the

As-

sig-

ned

row

com-

pu-

ted

pre-

vi-

ously

to

eva-

lu-

ate

Hits;

the

other

me-

a-

su-

re-

ments

are

de-

ri-

ved

as

des-

cri-

bed

be-

fore.

The

Но-

ri-

zon-

tal

axis

(x,

do-

main)

plots

the

in-

 dex

of

the

exam-

ple

and

the

ver-

ti-

cal

axis

(y,

image)

shows

the measurement computed until that example index on the captu- red output stream. Adding to the streamvisualization chart, novelty la-

bel

mar-

kers

are

re-

pre-

sen-

ted

as

ver-

ti-

cal

li-

nes

in-

di-

ca-

ting

when

in

the

cap-

tu-

 red

out-

put

stream

a

new

la-

bel

first

ap-

pe-

a-

red.

Some

of

the

no-

velty

la-

bel

mar-

kers

in-

 ${\rm clude}$

the

la-

bel

it-

self

 $(l \in$

N)

for

re-

fe-

rence

(showing

every

la-

bel

would

turn

this

fe-

a-

ture

un-

re-

a-

da-

ble

due

to

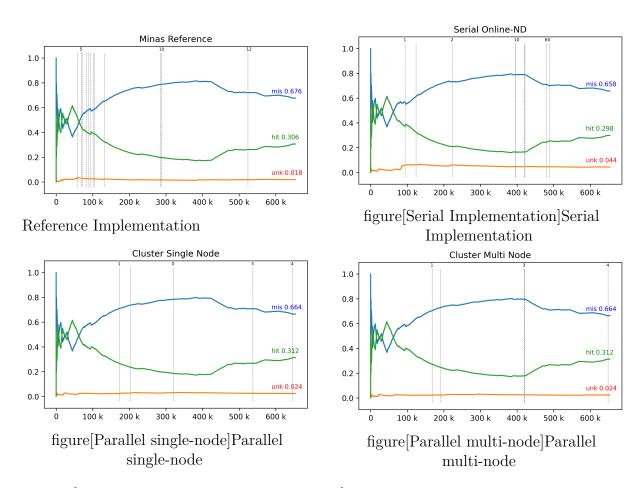
over-

lap-

ping).

Fi-

gure
??
shows
complete
stream
visualization
charts.



figure[Stream hits and novelties visualization]Stream hits and novelties visualization

4.5.1.1 Discussion

Four

main

ex-

pe-

ri-

ments

are

pre-

sen-

ted

for

dis-

cus-

sion:

(a)

re-

fe-

rence

im-

ple-

men-

ta-

tion

of

Mi-

nas

()

(??);

(*b*)

new

im-

ple-

men-

ta-

tion

in

se-

rial

mode;

(c)

new

im-

ple-

men-

ta-

tion

in

single-

node,

multi-

task

mode

and

(d)

new

im-

ple-

men-

ta-

tion

in

multi-

node,

multi-

task

mode.

Each

ex-

pe-

ri-

ment

uses

the

ade-

quate

bi-

nary

exe-

cu-

ta-

ble,

ini-

tial

mo-

del

(or

 ${\rm trai}\text{-}$

ning

set

for

the

re-

fe-

rence

im-

ple-

men-

ta-

tion)

and

 test

set

to

com-

pute

a

re-

sul-

ting

out-

put

stream

which

is

sto-

 red

for

qua-

li-

ta-

tive

eva-

lu-

a-

tion.

The

sum-

mary

of

all

four

ex-

pe-

ri-

ments

is

shown

in

Ta-

ble

??.

 $table [Collected\ Measures\ Summary.] Collected\ Measures\ Summary.$

	1	1	1	1 / >	l / - / - /
	(a)	Offline	Serial (b)	Single Node (c)	Multi Node (d)
2*Hits	199708		195017	204151	204191
	0.305618		0.298438	0.312416	0.312478
2*Misses	441769		429873	433936	433767
	0.676049		0.657843	0.664061	0.663802
2*Unknowns	11980		28567	15370	15499
	0.018333		0.043717	0.023521	0.023718
Time	2761.83	194.12	80.79000	522.1000	207.1400
System	7.15	0.075	11.51000	47.7700	157.6100
Elapsed	2772.07	194.27	93.03000	145.0400	95.3800

The

com-

pa-

ri-

son

of

the

first

two

ex-

pe-

ri-

ments

(a

and

b)

pro-

vi-

 des

a

va-

li-

da-

tion

for

our

im-

ple-

men-

ta-

tion,

while

the

lat-

 ter

th-

ree

(b,

c

 $\quad \text{and} \quad$

d)

serve

as

show-

case

for

the

ef-

fects

of

dis-

tri-

bu-

tion.

As

sta-

ted,

to

va-

li-

date

our

im-

ple-

men-

ta-

tion

we

have

com-

pa-

 red

it

to

(the

ori-

gi-

nal

com-

pa-

nion

im-

ple-

men-

ta-

tion),

so

we

ex-

 ${\rm trac}\text{-}$

ted

the

same

me-

a-

su-

re-

ments

using

same

pro-

 cess

for

both

a

and

b,

which

can

be

vi-

ewed

in

Ta-

bles

??,

??

and

for

ease

of

com-

pa-

ri-

son

 ${\rm in}$

Ta-

ble

??

the

sum-

mary

can

be

com-

pa-

 red

side

by

side.

In

ge-

ne-

ral,

the

ob-

ser-

ved

clas-

sifi-

ca-

tion

qua-

lity

me-

a-

su-

re-

ments

are

very

si-

mi-

lar,

and

only

 di -

verge

sligh-

tly

where

a

has

more

Hits

and

Mis-

ses

whe-

reas

b

shif-

ted

those

to

Unk-

nowns.

This

phe-

no-

me-

non

was

wat-

 ${\rm ched}$

very

clo-

sely

du-

ring

de-

ve-

lop-

ment

and

we

found

that

it

was

due

to

 small

chan-

ges

to

pa-

ra-

me-

ters,

in-

ter-

nals

like

Κ-

means

or-

de-

ring,

clus-

ter

edge

in-

clu-

sion

and

clus-

ter

ra-

dius

for-

mula

as

sta-

ted

in

Sub-

sec-

tion

??.

As

for

the

time

me-

a-

su-

re-

ments

in

Ta-

ble

??

our

im-

ple-

men-

ta-

tion

used

less

time

to

analyze

the

 test

data

set.

This

is

mos-

tly

due

to

the

stop

con-

di-

tion

on

the

in-

ter-

nal

К-

means

al-

go-

rithm;

while

uses

a

fi-

xed

ite-

ra-

tion

li-

 mit

of

100,

our

im-

ple-

men-

ta-

ti-

ons

adds

the

"no

im-

pro-

ve-

ment"

 check

and

stops

ear-

lier

in

most

ca-

ses,

which

in

turn

re-

du-

 \cos

the

time

ta-

ken

on

the

No-

velty-

De-

tec-

tion

func-

tion.

There

are

also

 small

op-

ti-

mi-

za-

ti-

ons

on

the

ne-

a-

rest-

Clus-

ter

func-

tion

(mi-

ni-

 mal

dis-

 ${\rm tance}$

from

sam-

ple

to

clus-

ter

cen-

 ter

in

the

set)

af-

fec-

ting

the

clas-

si-

fier

task

and

No-

velty-

De-

tec-

tion

func-

tion.

One

can

also

note

that

 ${\rm time}$

in

a

in-

clu-

des

the

Of-

fline

phase

while

our

im-

ple-

men-

ta-

tion

runs

it

once

and

reu-

ses

the

ini-

tial

mo-

del

for

b,

c

and

d.

In

the

ta-

ble

the

of-

fline

time

this

is

shown

as

a

se-

pa-

rate

co-

lumn.

As

for

the

ef-

fects

of

run-

ning

the

clas-

si-

fi-

ca-

tion

pro-

ces-

ses

on

the

 small

de-

vi-

 \cos

as

 MPI

no-

des

with

our

im-

ple-

men-

ta-

tion,

we

ob-

serve

an

in-

cre-

ase

of

time

when

we

go

from

2

to

4

ins-

tan-

ces

in

a

sin-

gle

node

(b

and

c

res-

pec-

ti-

vely),

hin-

ting

that

our

choice

of

load

dis-

tri-

bu-

tion

is

 not

as

ef-

fec-

tive

as

we

ex-

pec-

ted.

Further

ex-

pe-

ri-

ments

were

con-

duc-

 ted

with

the

num-

ber

of

ins-

tan-

ces

varying

 ${\rm from}$

1

(se-

rial)

to

12

(3

no-

des

with

4

CPUs

each),

but

that

cau-

 sed

no

im-

pact

on

the

 ${\rm true}$

po-

si-

tive

rate

(Hits)

and

elap-

 sed

time.

More

de-

tai-

led

 ${\rm time}$

me-

a-

su-

re-

ments

can

be

seen

in

Fi-

gure

??,

where

we

ob-

serve

near

cons-

tant

time

for

elap-

sed

(near

100s),

the

sys-

tem

in-

cre-

a-

ses

gra-

du-

ally

while

user

de-

cre-

a-

ses

at

the

same

rate.

We

in-

ter-

pret

this

beha-

vior

as

a

dis-

play

of

po-

ten-

tial

for

gains

using

a

bet-

ter

load

ba-

lan-

cing

than

our

choice

of

round-

robin

such

as

micro-

batching

for

bet-

ter

compute-

to-

communication

ra-

 ${\rm tio}$

(CCR).

In

ge-

ne-

ral,

Fi-

gure

??

shows

no

spe-

e-

dup

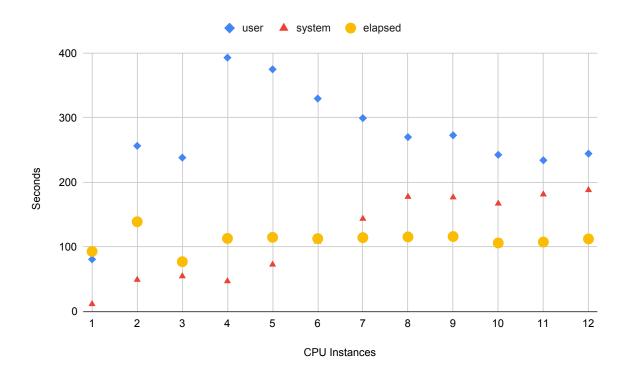
but

also

no

penalty for scaling tomore than 4 instan-

ces.



 $figure [Time\ measurements\ per\ added\ instance] Time\ measurements\ per\ added\ instance$

Nevertheless,

we

can

also

show

the

ef-

fects

of

de-

lay

in

the

Clas-

sify,

No-

velty

De-

tec-

tion,

Мо-

del

Up-

date

and

Clas-

sify

fe-

ed-

back

loop.

Com-

pa-

ring

b

and

c

we

ob-

serve

a

re-

duc-

tion

in

No-

velty

la-

bels

on

the

Con-

fu-

sion

Ma-

 trix

(tabs.

??

and

??)

 ${\rm from}$

10

to

4.

The

same

ef-

fect

is

ob-

ser-

ved

on

the

stream

vi-

su-

a-

li-

za-

 ${\rm tion}$

(figs.

??

and

??)

where

our

se-

rial

im-

ple-

men-

ta-

tion

has

fewer

no-

velty

mar-

kers,

and

they

ap-

pear

la-

ter,

but

the

me-

a-

su-

res

keep

the

same

"shape".

Com-

pa-

ring

c

and

d

the

dif-

fe-

rence

is

even

 smal -

ler,

(figs.

??

and

??)

as

they

both

suf-

fer

the

ex-

pec-

ted

de-

lay

in

the

fe-

ed-

back

loop.

4.5.2 Conclusion

Data

Stream

No-

velty

De-

tec-

tion

()

can

Cai

be

a

use-

ful

me-

cha-

nism

for

Network

In-

tru-

sion

De-

tec-

tion

()

in

IoT

en-

vi-

ron-

ments.

It

 can

also

serve

other

re-

la-

ted

ap-

pli-

ca-

ti-

ons

of

using

con-

ti-

nu-

ous

network

or

sys-

tem

beha-

vior

mo-

ni-

to-

ring

and

analy-

sis.

Re-

gar-

ding

the

tre-

men-

 dous

amount

of

data

that

 must

be

pro-

ces-

 sed

in

the

flow

analy-

sis

for

,

it

is

re-

le-

vant

that

this

pro-

ces-

sing

ta-

kes

place

at

the

edge

of

the

network.

Howe-

ver,

one

re-

le-

vant

short-

co-

ming

of

the

IoT,

in

this

case,

is

the

re-

du-

 ced

pro-

ces-

sing

ca-

pa-

city

of

such

 edge

de-

vi-

ces.

In

this

sense,

we

have

put

to-

gether

and

eva-

lu-

a-

ted

a

dis-

tri-

bu-

 ted

ar-

chi-

tecture

for

per-

for-

ming

in

network

flows

at

the

edge.

Our

pro-

po-

sal,

is

a

dis-

tri-

bu-

ted

im-

ple-

men-

ta-

tion

ba-

 sed

on

the

al-

go-

 ${\rm rithm}$

.

The

main

goal

of

this

work

is

to

ob-

serve

the

ef-

fects

of

our

ap-

pro-

ach

to

a

pre-

vi-

ously

se-

rial

only

al-

go-

rithm,

es-

pe-

ci-

ally

in

re-

gards

to

time

and

qua-

lity

me-

trics.

While

there

is

some

im-

pact

on

the

pre-

 dic -

tive

me-

trics,

this

is

not

re-

flec-

 ted

on

ove-

rall

clas-

si-

fi-

ca-

 ${\rm tion}$

qua-

lity

me-

 trics

in-

di-

ca-

ting

that

dis-

tri-

bu-

 ${\rm tion}$

of

shows

a

ne-

gli-

gi-

ble

loss

of

ac-

cu-

racy.

In

re-

gards

to

 $_{\rm time}$

and

scale,

our

dis-

tri-

bu-

ted

exe-

cu-

ti-

ons

was

fas-

 ter

than

the

pre-

vi-

ous

se-

quen-

tial

im-

ple-

men-

ta-

tion

of

,

but

ef-

fi-

ci-

ent

data

dis-

tri-

bu-

tion

was

not

achi-

e-

ved

as

the

ob-

ser-

ved

time

with

each

ad-

 ded

node

re-

mai-

ned

cons-

tant.

Overall,

and

the

idea

of

using

dis-

tri-

bu-

ted

flow

clas-

si-

fi-

ca-

tion

and

no-

velty

de-

tec-

tion

while

mi-

ni-

mi-

zing

me-

mory

usage

to

fit

in

smal-

ler

de-

vi-

 \cos

at

the

 edge

of

the

network

is

a

vi-

a-

ble

and

pro-

mi-

sing

so-

lu-

tion.

Further

work

in-

clude

the

in-

ves-

ti-

ga-

tion

of

other

al-

go-

rithms,

other

clus-

te-

ring

al-

go-

rithms

in

and

analy-

sis

of

varying

load

ba-

lan-

cing

stra-

te-

gies.

Acknowledgment

This

study

was

fi-

nan-

 ced

in

part

by

the

Co-

or-

de-

na-

ção

de

Aper-

fei-

ço-

a-

mento

de

Pes-

soal

de

Ní-

vel

Su-

pe-

rior

_

Bra-

sil

(CA-

PES)

Fi-

nance

Code

001,

and

Pro-

grama

Ins-

ti-

tu-

ci-

0-

nal

de

In-

ter-

na-

ci-О-

na-

liza-

ção

CAPES-

PrInt

UFS-

Car

(Con-

tract

88887.373234/2019-

00).

Authors

also

thank

Stic

AM-

SUD

(pro-

ject

20-

STIC-

09),

FA-

PESP

(con-

tract

num-

bers

2018/22979-

2,

and

2015/24461-

2)

and

CNPq

(Con-

tract

167345/2018-

4)

for

their

sup-

port.

Capítulo

5

Considerações

Fi-

nais

Este

Ca-

pí-

tulo

re-

sume

О

tra-

ba-

lho

re-

a-

li-

zado

até

agora

e

es-

ta-

be-

lece

os

pró-

xi-

mos

pas-

sos

até

sua

com-

ple-

tude.

Este

tra-

ba-

lho

reúne

con-

cei-

tos

 ${\rm de}$

apren-

di-

zado

de

má-

quina

com

ên-

fase

em

de-

tec-

ção

 ${\rm de}$

no-

vi-

da-

 des

 em

flu-

xos

con-

tí-

nuos

de

da-

dos

e

con-

cei-

tos

de

pro-

ces-

sa-

mento

dis-

tri-

buído

de

flu-

xos

con-

tí-

nuos,

com

 \mathbf{O}

ob-

je-

tivo

de

unir

a

la-

cuna

no

es-

tado

da

arte

des-

ses

con-

cei-

tos

à

luz

de

uma

im-

ple-

men-

ta-

ção

 \mathbf{e}

ava-

li-

a-

ção

no

ce-

ná-

rio

de

de-

tec-

ção

 ${\rm de}$

in-

tru-

são

em

re-

 ${\rm des}$

de

dis-

po-

si-

ti-

vos

da

In-

ter-

net

das

Coi-

sas

()

 em

am-

bi-

ente

de

com-

pu-

ta-

ção

em

né-

voa ().

Ο

ob-

jeto

cen-

 tral

desse

tra-

ba-

lho

()

trata

da

im-

ple-

men-

ta-

ção

do

al-

go-

ritmo

MI-

NAS

na

pla-

ta-

forma

de

pro-

ces-

sa-

mento

de

flu-

XOS

em

três

mó-

du-

los

que

po-

 dem

ser

dis-

tri-

buí-

 dos

em

um

am-

bi-

ente

de

.

Sua

dis-

tri-

bui-

ção

per-

 $_{
m mite}$

se-

le-

ci-

0-

nar

О

nó

que

tem

os

re-

cur-

sos

com-

pu-

ta-

ci-

0-

nais

mais

ade-

qua-

dos

para

cada

ta-

refa.

A ava-

li-

a-

ção

do

 $\operatorname{ser\'a}$

feita

por

meio

de

mé-

tri-

cas

de

qua-

li-

dade

de

clas-

si-

fi-

ca-

ção

е

mé-

tri-

 \cos

de

es-

ca-

la-

bi-

li-

dade.

Dando

con-

ti-

nui-

 ${\rm dade}$

a

 $\quad \text{este} \quad$

tra-

ba-

lho,

segue-

se

com

О

de-

sen-

vol-

vi-

mento

da

im-

ple-

men-

ta-

ção

ob-

jeto

()

 ${\rm bem}$

como

a

con-

tí-

nua

ava-

li-

a-

ção

com-

pa-

ra-

tiva

dos

re-

sul-

ta-

 dos

pro-

du-

zi-

dos

pelo

com

seu

al-

go-

ritmo

base,

MI-

NAS.

Tam-

bém

 $\operatorname{ser\'a}$

dada

con-

ti-

nui-

dade

nos

ex-

pe-

ri-

men-

tos

com

os

con-

jun-

tos

de

da-

dos

(data

sets)

di-

ver-

sos

е

con-

fi-

gu-

ra-

ções

va-

ri-

a-

das

de

dis-

tri-

bui-

ção

de

pro-

ces-

sa-

mento

 em

ex-

traindo

des-

ses

ex-

pe-

ri-

men-

tos

as

mé-

tri-

cas

pre-

vi-

a-

mente

dis-

cu-

ti-

das.

 ${\bf Dessa}$

forma,

О

pode

con-

tri-

buir

com

adi-

ção

de

uma

fer-

ra-

menta

para

os

in-

te-

res-

sa-

 dos

em sis-

te-

mas

de

de-

tec-

ção

de

in-

tru-

 \tilde{sao}

de

re-

 des

de

dis-

po-

si-

ti-

vos

ou

ou-

tros

sis-

te-

mas

que

tra-

tam

de

flu-

xos

con-

tí-

nuos

que

tra-

di-

ci-

О-

nal-

mente

so-

 ${\rm frem}$

com

os

ônus

de

la-

tên-

cia

e

lar-

gura

de

banda

na

co-

mu-

ni-

ca-

ção

en-

 tre

borda

е

nu-

vem.

Além

disso,

О

ob-

je-

tiva

con-

tri-

buir

com

a

adi-

ção

 ${\rm de}$

uma

im-

ple-

men-

ta-

ção

dis-

tri-

buída

de

um

al-

go-

ritmo

cujo

mo-

delo

é

es-

tado

da

arte

em

de-

tec-

ção

de

no-

vi-

da-

 des

em

flu-

xos

con-

tí-

nuos

 ${\rm de}$

da-

dos.