

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**

**Análise de uma Implementação  
Distribuída do Algoritmo de Detecção  
de Novidade em Fluxos de Dados  
MINAS para Detecção de Intrusão em  
um Ambiente de Névoa**

**Luís Henrique Puhl de Souza**

**Análise de uma Implementação  
Distribuída do Algoritmo de Detecção  
de Novidade em Fluxos de Dados  
MINAS para Detecção de Intrusão em  
um Ambiente de Névoa**

Dissertação 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 Mestre em Ciência da Computação.

Área de concentração: Sistemas de Computação

Orientador: Doutor Hermes Senger

São Carlos  
2021

Puhl, Luís

Análise de uma Implementação Distribuída do Algoritmo de Detecção de Novidade em Fluxos de Dados MINAS para Detecção de Intrusão em um Ambiente de Névoa / Luís Puhl -- 2021.  
72f.

Dissertação (Mestrado) - Universidade Federal de São Carlos, campus São Carlos, São Carlos  
Orientador (a): Doutor Hermes Senger  
Banca Examinadora: Doutor Kelton Augusto Pontara da Costa, Doutor Paulo Sérgio Lopes de Souza  
Bibliografia

1. Detecção de Intrusão. 2. Internet das Coisas. I. Puhl, Luís. II. Título.

Ficha catalográfica desenvolvida pela Secretaria Geral de Informática  
(SIn)

DADOS FORNECIDOS PELO AUTOR

Bibliotecário responsável: Ronildo Santos Prado - CRB/8 7325



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

---

**Folha de Aprovação**

---

Assinaturas dos membros da comissão examinadora que avaliou e aprovou a Defesa de Dissertação de Mestrado do candidato Luís Henrique Puhl de Souza, realizada em 5 de Julho de 2021:

---

**Doutor Hermes Senger**  
Presidente e Orientador

---

**Doutor Kelton Augusto Pontara da  
Costa**  
Convidado

---

**Doutor Paulo Sérgio Lopes de Souza**  
Convidado

São Carlos  
2021

---

# Agradecimentos

---

Agradeço os ensinamentos dos colegas, especialmente ao Professor Hélio, Professor Hermes e Doutor Guilherme pela experiência compartilhada.

Agradeço à companheira Carolina pela constante alegria e apoio a todos os momentos e ao incentivo e ajuda nas horas difíceis.

Agradeço aos familiares e amigos pelo carinho.

Agradeço também ao CNPq pelo suporte (contrato 167345/2018-4).

---

# Resumo

---

Em um cenário de crescente número de dispositivos na Internet das Coisas (IoT), gerando um crescimento no volume dos fluxos de dados gerados, são constantes e evolutivas as ameaças ativas e passivas aos recursos computacionais e aos conteúdos transmitidos. Métodos para mineração de dados de forma robusta e contínua podem ser um aliado à segurança nesses casos. Particularmente em ambientes distribuídos e nos quais busca-se manter o tratamento dos fluxos de informação próximo de onde eles são gerados, como nas bordas das redes IoT, e na computação em névoa de maneira geral, a detecção de ameaças é essencial e não trivial. Além disso, a evolução constante dos tipos de dispositivos e de tráfegos nessas redes favorece que as ferramentas de detecção de ameaças sejam beneficiadas por algoritmos de Detecção de Novidades em Fluxo de Dados. MINAS é um exemplo de algoritmo de detecção de novidades em fluxos de dados com potencial para aplicação na computação em névoa. No entanto, apesar de sua divisão em três partes semi-independentes, este algoritmo ainda não foi adaptado para tratar 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 inserido num contexto de detecção de intrusão e computação em névoa. Esta implementação foi feita em MPI e é avaliada com auxílio do conjunto de dados *Kyoto 2006+* em um ambiente de teste com 3 nós com recursos limitados. Os resultados obtidos mostram a viabilidade do modelo de detecção de novidades distribuído em ambiente de computação em névoa. Observou-se baixa degradação nas métricas de classificação porém com redução no número de novidades (anomalias, ataques) encontradas. Além disso, observou-se redução do tempo de processamento na nova implementação distribuída em relação à implementação original, porém o *speedup* não refletiu a adição de processadores.

**Palavras-chave:** Detecção de Novidades. Detecção de Intrusão. Fluxos de Dados. Computação Distribuída. Computação em Névoa. Internet das Coisas.

---

# 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 grows, 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 fog 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 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 equivalent metrics in the distributed version but also a 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 the same response times.

**Keywords:** Novelty Detection. Intrusion Detection. Data Streams. Distributed Computing. Fog Computing. IoT devices.

---

# Lista de ilustrações

---

Figura 1 – Ambiente Físico do sistema M-FOG. . . . .	39
Figura 2 – Diagrama de bola de gude da operação de classificação: descarte <i>versus</i> re-utilização de exemplos formadores de padrões novidade. . . . .	42
Figura 3 – Hipótese de distribuição de carga com Apache Kafka e Python. . . . .	43
Figura 4 – Diagrama UML de Sequência do sistema M-FOG: visão geral das linhas de vida. . . . .	46
Figura 5 – Parâmetros do algoritmo MINAS. . . . .	53
Figura 6 – Experimento <i>a-Referência</i> , visualização de fluxo do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	56
Figura 7 – Experimento <i>b-Sequencial</i> , visualização de fluxo do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	56
Figura 8 – Experimento <i>c-Paralelo</i> , sistema M-FOG com 1 nó e 4 núcleos, visualização de fluxo do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	58
Figura 9 – Experimento <i>d-Distribuído</i> , sistema M-FOG com 3 nós de 4 núcleos cada, visualização de fluxo do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	59
Figura 10 – Métricas de tempo para execuções do sistema M-FOG com variação no número de processadores. . . . .	61
Figura 11 – Visualização de Latência das implementações de referência, sequencial e paralela do algoritmo MINAS. . . . .	61



---

## Lista de tabelas

---

Tabela 1 – Sumário dos trabalhos relacionados . . . . .	24
Tabela 2 – Listagem dos principais experimentos. . . . .	54
Tabela 3 – Experimento <i>a-Referência</i> , Matriz de confusão do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	55
Tabela 4 – Experimento <i>b-Sequencial</i> , Matriz de confusão do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	55
Tabela 5 – Experimento <i>c-Paralelo</i> , sistema M-FOG com 1 nó e 4 núcleos, Matriz de confusão do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	57
Tabela 6 – Experimento <i>d-Distribuído</i> , sistema M-FOG com 3 nós de 4 núcleos cada, Matriz de confusão do <i>data set Kyoto</i> Dez. 2015. . . . .	58
Tabela 7 – Sumário das métricas extraídas dos experimentos principais. . . . .	60

---

# Lista de siglas

---

**ND** Detecção de Novidades em Fluxos de Dados

**DDoS** Negação de Serviço Distribuída (*Distributed Denial of Service*)

**IoT** Internet das Coisas (*Internet of Things*)

**MPI** *Message Passing Interface*

**ML** Aprendizado de Máquina (*Machine Learning*)

**NIDS** Sistema de Detecção de Intrusão em Redes (*Network Intrusion Detection System*)

**SPMD** *Single Program, Multiple Data*

---

# Lista de Algoritmos

---

1	Fase <i>online</i> interpretada do algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). . . . .	35
2	Detecção de Novidades interpretada do algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). . . . .	36
3	Sistema M-FOG, ponto de entrada. . . . .	46
4	Função <code>Classificador</code> do nó folha do sistema M-FOG. . . . .	47
5	Função <code>AtualizaModelo</code> do nó folha do sistema M-FOG. . . . .	47
6	Função <code>Fonte</code> do nó raiz do sistema M-FOG. . . . .	48
7	Função <code>Detector</code> do nó raiz do sistema M-FOG. . . . .	48

---

# Sumário

---

1	INTRODUÇÃO . . . . .	13
1.1	Motivação . . . . .	15
1.2	Objetivos . . . . .	17
1.3	Proposta Metodológica . . . . .	17
1.4	Organização do trabalho . . . . .	18
2	TRABALHOS RELACIONADOS . . . . .	19
2.1	Ferramenta BigFlow . . . . .	19
2.2	Ferramenta CATRACA . . . . .	21
2.3	Arquitetura IDSA-IoT . . . . .	22
2.4	Síntese dos trabalhos relacionados . . . . .	23
3	FUNDAMENTOS CIENTÍFICOS E TECNOLÓGICOS . . . . .	25
3.1	Ambientes de Computação Distribuída . . . . .	25
3.2	Arquiteturas e Plataformas de Processamento de Fluxos de Dados . . . . .	28
3.3	MPI - Interface de Troca de Mensagens . . . . .	30
3.4	Fluxo de Dados e Mineração de Fluxo de Dados . . . . .	32
3.4.1	Detecção de Novidade em Fluxo de Dados . . . . .	32
3.4.2	O algoritmo MINAS . . . . .	33
4	PROPOSTA E METODOLOGIA . . . . .	38
4.1	Ambiente Físico, Impactos no Algoritmo e Arquitetura . . . . .	38
4.2	Políticas . . . . .	41
4.3	Implementações Preliminares . . . . .	42
4.3.1	Implementação com <i>Python</i> e <i>Apache Kafka</i> . . . . .	42
4.3.2	Implementação com <i>Apache Flink</i> . . . . .	44

4.4	Implementação com MPI . . . . .	44
4.5	Metodologia de Avaliação . . . . .	49
5	EXPERIMENTOS E RESULTADOS . . . . .	52
5.1	Ambiente de Teste . . . . .	52
5.2	Experimentos, Métricas e Visualizações . . . . .	54
5.2.1	Validação do algoritmo . . . . .	54
5.2.2	Paralelismo e Distribuição . . . . .	57
5.2.3	Experimentos Adicionais . . . . .	60
5.3	Considerações Sobre Experimentos e Resultados . . . . .	62
6	CONCLUSÃO . . . . .	63
	REFERÊNCIAS . . . . .	65

---

# Capítulo 1

## Introdução

---

A Internet das Coisas (*Internet of Things*) (IoT) conecta globalmente variados dispositivos, incluindo dispositivos móveis, *wearables*, eletrônicos domésticos, automóveis e sensores industriais. Estes dispositivos podem, através da Internet, ser acessados, conectar-se a outros dispositivos, servidores ou aplicações, tudo com mínima intervenção ou supervisão humana (TAHSIEN; KARIMIPOUR; SPACHOS, 2020; ABANE et al., 2019; HADDAD-PAJOUH et al., 2019; SHANBHAG; SHANKARMANI, 2015). Outra característica de dispositivos IoT são os recursos computacionais dimensionados para propósitos específicos, que limitam a capacidade de computar outras funções muito além da função original do dispositivo.

Segurança e privacidade são uma grande preocupação em IoT, especialmente em relação aos dados pessoais como localização e saúde aos quais dispositivos podem ter acesso (SENGUPTA; RUJ; BIT, 2020). Além dos dados de sensores e atuadores que esses dispositivos gerenciam, se esses dispositivos forem subvertidos podem gerar tráfego maligno, como o produzido pela *mirai botnet* em 2016, onde em um dos ataques de Negação de Serviço Distribuída (*Distributed Denial of Service*) (DDoS) 50 000 endereços únicos, de 164 países, formaram um pico de tráfego de 280 Gbps (KAMBOURAKIS; KOLIAS; STAVROU, 2017; KOLIAS et al., 2017). 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, bem como a menor frequência de atualizações deste software. Além disso, estes dispositivos têm longa vida e, após implantação, convivem com ampla diversidade de outros dispositivos, o que torna complexa a manutenção da rede que os hospeda, aumentando sua superfície de ataque.

No contexto de segurança de redes IoT, ferramentas que facilitem a detecção e resposta a ataques são necessárias. Como a maioria dos dispositivos IoT tem recursos limitados

(como energia, processamento, memória e comunicação), técnicas de segurança tradicionais baseadas em algoritmos configuráveis não são usuais, restando as técnicas de observação de rede (ZHOU et al., 2017). Ferramentas como Sistema de Detecção de Intrusão em Redes (*Network Intrusion Detection System*) (NIDS) observam o comportamento da rede e de seus dispositivos e detectam possíveis ataques.

Para implementação de NIDS, técnicas de Aprendizado de Máquina (*Machine Learning*) (ML) têm sido empregadas na detecção de ataques a partir de características de ataques conhecidos ou na descoberta de novos ataques o mais cedo possível (BUCZAK; GUVEN, 2016; MITCHELL; CHEN, 2014). Apesar do uso promissor de ML para segurança para sistemas IoT, muitos estudos na literatura (BUCZAK; GUVEN, 2016; MITCHELL; CHEN, 2014; TAHSIEN; KARIMIPOUR; SPACHOS, 2020) são limitados a métodos tradicionais de ML. Estes métodos comumente utilizam modelos estáticos, ou com atualização manual, para descrever e prever o comportamento da rede, que não mantêm a confiabilidade frente à evolução de ataques (VIEGAS et al., 2019; LOPEZ; DUARTE; PUJOLLE, 2019).

Além das complicações de confiabilidade, grande quantidade de dispositivos, redes distantes, geração de dados em volumes e velocidades elevadas, as técnicas tradicionais, que tratam grandes lotes em *datacenters*, não são aplicáveis. Para esses fluxos contínuos de dados (*Data Stream*), técnicas de mineração de fluxos de dados (*Data Stream Mining*) entre outras que tratam são promissoras (Ariyaluran Habeeb et al., 2019; FARIA et al., 2016; AKBAR et al., 2017). Nesses cenários, essas técnicas são aplicadas, por exemplo, em problemas de monitoramento e classificação de valores originários de sensores para tomada de decisão tanto em nível micro, como na modificação de atuadores remotos, ou macro, na otimização de processos industriais.

Dentre as técnicas de mineração de fluxo de dados, classificadores podem ser utilizados para detectar padrões conhecidos e, em conjunto com algoritmos de Detecção de Novidades em Fluxos de Dados (ND) (*Novelty Detection in Data Streams*), detectar novos padrões. Um destes algoritmos de ND é o MINAS (FARIA; GAMA; CARVALHO, 2013). Essa capacidade de detectar novos padrões é relevante para NIDS, onde novidades na rede podem representar novas funcionalidades ou ataques por agentes maliciosos, sem assinaturas existentes em bancos de dados de ataques conhecidos. Outras características que fazem ND atraente para NIDS são a produção de respostas imediatas e a detecção de novidades e mudança de conceitos já conhecidos. Neste sentido, uma avaliação do algoritmo MINAS como NIDS foi feita por Cassales et al. (2019) utilizando o conjunto de dados *Kyoto 2006+*, composto de dados coletados de 348 *Honeypots* pela Universidade de Kyoto (SONG; TAKAKURA; OKABE, 2020).

Análises como mineração de fluxos de dados e ND têm sido implementadas sobre o paradigma de computação na nuvem (*Cloud Computing*) e, recentemente, também sobre paradigmas como computação em névoa (*Fog Computing*). Para névoa, além dos recursos

em nuvem, são explorados os recursos espalhados de nós remotos até a nuvem. Processos que implementam este tipo de análise em névoa fazem uso desses recursos de acordo com características como sensibilidade à latência, privacidade, consumo de recursos computacionais ou consumo energético.

De maneira geral, a aplicação de ND para detecção de ameaças em fluxos de dados originários de redes IoT dentro de NIDS tem sido um ponto de interesse (VIEGAS et al., 2019; LOPEZ; DUARTE; PUJOLLE, 2019; COSTA et al., 2019). Este trabalho explora as características de implementação destas técnicas em conjunto, concentrando-se em serviços localizados na borda da rede, de maneira distribuída, para uso em ambientes IoT.

Este trabalho apresenta a construção e avaliação do sistema M-FOG<sup>1</sup>, uma implementação paralela e distribuída em névoa de dispositivos IoT do algoritmo MINAS. Esta implementação foi construída com o padrão *Message Passing Interface* (MPI) buscando escalabilidade na tarefa de processamento de fluxo de dados e economia dos recursos limitados comumente encontrados em sistemas IoT, seguindo a arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019).

A avaliação do sistema M-FOG é constituída de métricas de qualidade de classificação e métricas de escalabilidade, ambas extraídas experimentalmente com o conjunto de dados *Kyoto dez 2015* relevante para NIDS. As métricas de qualidade de classificação obtidas dos resultados mostraram valores equivalentes à implementação de referência do algoritmo MINAS e as métricas de escalabilidade mostraram melhora em relação à implementação de referência porém com eficiência de paralelismo abaixo do esperado. Este trabalho contribui com uma análise do algoritmo MINAS com a ótica de distribuição em névoa, mostrando benefícios e desafios deste tipo de aplicação, iluminando os detalhes do problema abordado e apontando algumas soluções para trabalhos futuros.

## 1.1 Motivação

Um problema recente que une, em um único contexto, os métodos de computação em névoa, processamento de fluxo de dados e detecção de novidades nesses fluxos é a detecção de intrusão em redes de dispositivos IoT. Para tratar esse problema, a arquitetura IDSA-IoT, recentemente proposta por Cassales et al. (2019), aplica ao problema algoritmos relevantes do tema de detecção de novidades em fluxos, executando esses algoritmos em ambiente próximo aos dispositivos e avaliando-os quanto à detecção de intrusão.

Na arquitetura proposta, Cassales et al. (2019) avaliou os algoritmos ECSMiner (MASUD et al., 2011), AnyNovel (ABDALLAH et al., 2016) e MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016), sendo que o último mostrou resultados promissores.

---

<sup>1</sup> Disponível em <<https://github.com/luis-puhl/minas-flink>>.



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 em ambientes distribuídos, como em cenários IoT e névoa.

O tratamento de distribuição em ambiente névoa é essencial para aplicação deste algoritmo ao problema de detecção de intrusão em redes IoT, pois esta aplicação requer tempo de resposta mínimo e pequena comunicação entre nós distantes, como aquelas comunicações entre borda e a nuvem. Ainda observando o algoritmo MINAS, destacam-se suas três partes: treinamento, classificação e detecção de novidades. A classificação é o elemento central cujos resultados são utilizados para a identificação de intrusões, enquanto a detecção de novidades fornece atualização automática do modelo de classificação.

Ainda no contexto de ND como método de detecção de intrusão, outras propostas tratam do caso de fluxos com grandes volumes e velocidades, como é o caso de Viegas et al. (2019), que apresenta o *BigFlow* no intuito de detectar intrusão em redes do tipo *10 Gigabit Ethernet*, que podem produzir um volume considerável. Essa implementação foi feita sobre uma plataforma distribuída processadora de fluxos (*Apache Flink*) executada em um cluster com até 10 nós de trabalho, cada um com 4 núcleos de processamento, totalizando 40 núcleos, para atingir taxas de até 10.72 Gbps.

Os trabalhos de Cassales et al. (2019) e Viegas et al. (2019) abordam detecção de intrusão em redes utilizando algoritmos de ND, porém com perspectivas diferentes. O primeiro investiga IoT e processamento em névoa e baseia-se em um algoritmo genérico de detecção de novidade, sem modificações que o adaptem para o ambiente de névoa (recursos limitados, distribuídos e alta velocidade). O segundo trabalho trata de *backbones* e processamento em nuvem e implementa o próprio algoritmo de detecção de novidade. Essas diferenças deixam uma lacuna onde, de um lado, tem-se uma arquitetura mais adequada para o ambiente de névoa com um algoritmo estado da arte de detecção de novidades, porém sem paralelismo. Do outro lado da lacuna, tem-se um sistema escalável de alto desempenho porém limitado ao ambiente nuvem e com um algoritmo que não foi projetado para os desafios de detecção de novidades.

A proposta deste trabalho, aqui chamada sistema M-FOG, adapta a arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019) empregando o algoritmo de ND MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016), tornando-o capaz de ser executado em um sistema distribuído composto de pequenos computadores com recursos limitados, alocados na borda da rede próximos dos dispositivos IoT. Utilizando a nova implementação do algoritmo MINAS, avalia-se experimentalmente como a distribuição afeta a capacidade do sistema de detectar mudanças (novidades) nos padrões de tráfego e o impacto na eficiência computacional. Por fim, algumas estratégias e políticas para configuração do sistema de detecção de novidades em fluxo de dados são discutidas.

## 1.2 Objetivos

Como estabelecido na Seção 1.1, a lacuna no estado da arte observada é a ausência de uma implementação de algoritmo de detecção de novidades no contexto de computação distribuída em névoa. Neste sentido, um algoritmo 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.

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 aplicação que implemente o algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016) de maneira escalável e distribuível para ambientes de computação em névoa, seguindo a arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019).

Além disso, propõem-se 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; arquitetar e implementar um mecanismo de execução e avaliação de qualidade e desempenho para os ambientes escolhidos; avaliar e comparar a qualidade de detecção de intrusão da nova implementação; avaliar a qualidade de detecção de intrusão em ambiente distribuído conforme a arquitetura IDSA-IoT em ambiente de computação em névoa.

## 1.3 Proposta Metodológica

Para cumprir os objetivos citados na Seção 1.2, 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 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 foi o estabelecimento do estado da arte desses assuntos, de forma que alguns desses trabalhos servissem para comparações e relacionamentos. Além disso, desses trabalhos buscaram-se métricas de qualidade de classificação (por exemplo, taxa de falso positivo e matriz de confusão) e métricas de escalabilidade (como taxa de mensagens, número de nós e número de processadores).

A revisão da literatura técnica foi focada em plataformas, ferramentas e técnicas para realizar a implementação proposta. Portanto, foram selecionadas plataformas de processamento distribuído de fluxos contínuos de dados e técnicas de aprendizado de máquina associadas a elas. Dessa revisão também foram identificadas técnicas ou ferramentas necessárias para extração das métricas de avaliação, bem como conjunto de dados públicos relevantes para NIDS.

Uma vez definidos o estado da arte, as ferramentas técnicas e os conjunto de dados, o passo seguinte foi a experimentação. Nesse passo, foi desenvolvida uma aplicação na plataforma escolhida que, com base no algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016), classifica e detecta novidades em fluxos contínuos de dados. Também nesse passo, a implementação foi validada comparando os resultados de classificação obtidos com os resultados de classificação do algoritmo original MINAS. Posteriormente, foram realizados experimentos com a implementação e variações em cenários de distribuição em névoa, coletando as métricas de classificação e escalabilidade.

Ao final, a aplicação, resultados, comparações e discussões foram organizados para publicação em meios e formatos adequados, como repositórios técnicos, eventos ou revistas acadêmicas.

## 1.4 Organização do trabalho

O restante desse trabalho segue a estrutura: Capítulo 2 enumera e discute trabalhos relacionados e estabelece o estado da arte do tema detecção de novidade em fluxos de dados e seu processamento; Capítulo 3 aborda conceitos teóricos e técnicos que embasam esse trabalho; Capítulo 4 descreve a proposta de implementação, discute resultados preliminares durante a escolha da plataforma e apresenta os desafios encontrados durante o desenvolvimento do trabalho; Capítulo 5 aborda os ambientes de teste, descreve experimentos realizados e discute os resultados obtidos. Capítulo 6 adiciona considerações gerais sobre o trabalho, seus resultados e comentários para trabalhos futuros.

---

## Capítulo 2

# 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 aplicados à detecção de intrusão em redes IoT.

### 2.1 Ferramenta BigFlow

Proposta por Viegas et al. (2019), a ferramenta BigFlow é um sistema de detecção de intrusão em rede (*Network Intrusion Detection System*, NIDS) baseado em detecção de anomalias. Como mecanismo de detecção de intrusão na construção de um NIDS, duas abordagens são comuns, detecção por assinatura e detecção por anomalia. Para a detecção de novos tipos de ataque (*zero day*) a abordagem de detecção por anomalia é vantajosa comparada a detecção por assinatura que tem tempo de resposta 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 desses pacotes formando descritores de fluxo 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: classificador, responsável por classificar exemplos; de verificação, responsável por verificar o resultado de classificação; de exemplos rejeitados, responsável por requisitar a um especialista etiquetas para exemplos rejeitados e; de atualização incremental, que atualiza e distribui o modelo aos classificadores.

Viegas et al. (2019) destaca que conjuntos de dados adequados para NIDS são poucos devido ao conjunto de qualidades que eles devem atender, como realismo, validade,

etiquetamento, grande variabilidade e reprodutibilidade (disponibilidade pública).

Para avaliar o desempenho da proposta como um NIDS, o conjunto de dados MAWI-Flow é proposto por Viegas et al. (2019). Este conjunto de dados é derivado dos traços de pacotes no *backbone* WIDE, ponto de amostras F (*Packet traces from WIDE backbone, samplepoint-F*), composto por seções diárias de captura de pacotes de 15 minutos de um link de 1 Gbps entre Japão e EUA, com início em 2006 continuamente até hoje, anonimizados e etiquetados por MAWILab (MAWI Working Group Traffic Archive, 2020; FONTUGNE et al., 2010). Desse conjunto de dados original, o conjunto de dados MAWI-Flow utiliza apenas os eventos de 2016, dos quais 158 atributos são extraídos resultando em 7.9 TB de captura de pacotes. Por fim, 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 conjunto de dados MAWI-Flow 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 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* (VIEGAS et al., 2019; DOMINGOS; HULTEN, 2000). 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. Em todos os casos a métrica observada foi a acurácia. 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 *Apache Flink* 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 a dependência da avaliação de um especialista não são ideais para detecção de ameaças e respectiva ação sobre a descoberta de novos padrões.

## 2.2 Ferramenta CATRACA

O trabalho de Lopez (2018) aborda a detecção de ameaças a redes de computadores em tempo real e, para atingir esse objetivo, propôs a ferramenta CATRACA<sup>1</sup>. A ferramenta CATRACA é composta de três camadas: captura, processamento e visualização.

Na camada de captura, pacotes são capturados da rede e são gerados descritores de fluxos por uma aplicação *Python* utilizando a biblioteca *flowtbag*<sup>2</sup>. Esses descritores de fluxo 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 virtuais de rede.

A camada de processamento consome o tópico de mensagens que contém os descritores de fluxos da camada de captura e extrai características dos descritores de 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. A última camada da ferramenta fornece uma interface gráfica que apresenta a visualização dos descritores de fluxos processados bem como os conhecimentos extraídos e armazenados no banco de dados. Ambas as camadas de processamento e visualização são executadas em ambiente de computação em nuvem.

Para o desenvolvimento da ferramenta CATRACA, Lopez (2018) 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 ameaças composto por uma rede neural classificadora escrito em *Java*, que foi testado com o conjunto de dados sintético UFRJ/GTA (LOPEZ, 2018). 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 acurácia<sup>3</sup>. 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

<sup>1</sup> A ferramenta e sua documentação estão disponíveis em <<http://gta.ufrj.br/catraca>> e <<https://github.com/tinchoa/catraca>>.

<sup>2</sup> Disponível em <<https://github.com/danielarndt/flowtbag>> e <<https://dan.arndt.ca/projects/netmate-flowcalc/>>.

<sup>3</sup> 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.

computadores, contendo 214 200 fluxos de rede e totalizando 95 GB de pacotes capturados, este conjunto de dados 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*).

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 atualização.

## 2.3 Arquitetura IDSA-IoT

A arquitetura IDSA-IoT, proposta por Cassales et al. (2019), tem por objetivo monitorar uma rede local com dispositivos IoT 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 de névoa 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 de nuvem, 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 arquitetura proposta é avaliada com três algoritmos de detecção de novidade: ECS-Miner (MASUD et al., 2011), AnyNovel (ABDALLAH et al., 2016) e MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). A avaliação foi feita com o conjunto de dados *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 conjunto de dados tem as características desejáveis de um conjunto para detecção de novidades como: realismo, validade, etiquetas previamente definidas, alta variabilidade, reprodutibilidade e disponibilidade pública. O conjunto de dados *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 ECSSMiner 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.

A proposta de distribuição das tarefas em serviços abre oportunidades para a discussão de diferentes métodos de distribuição dessas tarefas em diferentes ambientes computacionais. Contudo, o algoritmo MINAS que apresentou resultados promissores para este tipo de cenário ainda não foi implementado e avaliado com paralelismo e distribuição que são necessários para tratar fluxos de dados com grandes volumes de dados e velocidades.

## 2.4 Síntese dos trabalhos relacionados

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.

Um sumário dos trabalhos abordados pode ser visto na Tabela 1. Destaca-se a lacuna encontrada onde não há uma implementação de detector de intrusos focada na execução em ambiente de névoa com recursos limitados. Além disso, as propostas existentes



que tratam grande volume de dados, como BigFlow (VIEGAS et al., 2019) e CATRACA (LOPEZ, 2018), não oferecem atualização de modelo contínua sem interação com um especialista externo. No entanto, o *speedup* alcançado neste trabalho ficou abaixo do esperado, onde, por exemplo, no trabalho de Lopez (2018) foi obtido o *speedup* 4.65 para 20 processadores, enquanto este trabalho observou 0.97 para 12 processadores.

Tabela 1 – Sumário dos trabalhos relacionados

Trabalho	Plataforma	Técnica ou Algoritmo	Atualização de Modelo	Conjunto de dados	Métricas
Ferramenta BigFlow (VIEGAS et al., 2019)	<i>Python, flout-bag, Apache Kafka e Apache Flink</i>	<i>Hoeffding Tree, OzaBoosting, Leveraging Bag</i> e comitê	Semanal semi-automática	<i>MAWILab</i>	Acurácia (geral e por classe), Taxa de bytes
Ferramenta CATRACA (LOPEZ, 2018)	<i>Virtual Network Function, Apache Kafka e Apache Spark</i>	PCA, SFS, e SVM-RFE	Contínua semi-automática	NSL-KDD, GTA/UFRJ e NetOp	Acurácia, precisão, sensibilidade e F1-score
Arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019)	Java, <i>Apache Kafka</i> e <i>Python</i>	ECSSMiner, AnyNovel e MINAS	Contínua Automática	<i>Kyoto 2006+</i>	<i>Fnew, Mnew</i> e <i>erro</i>

---

## Capítulo 3

# 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.

### 3.1 Ambientes de Computação Distribuída

Esta Seção relaciona três ambientes de computação distribuída habitualmente utilizados para o processamento de dados massivos relacionados a redes de dispositivos IoT: computação em nuvem, computação de borda, e computação em névoa. A computação em nuvem (*Cloud Computing*) é aplicada à vários problemas, e para sistemas IoT fornece vastos recursos como computação e armazenamento para onde geralmente os dispositivos enviam todos dados relevantes ao sistema. O segundo e terceiro ambientes são computação de borda (*edge computing*) e a computação em névoa (*fog computing*) que utilizam 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.

A computação em nuvem, ou simplesmente nuvem, 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 gerenciamento e mínima interação com o provedor destes recursos (MELL; GRANCE, 2012).

As principais características do ambiente de nuvem, segundo Mell e Grance (2012) são: serviço sob demanda, amplo acesso à rede, agrupamento de recursos, elasticidade e serviço mensurado. Segundo Mell e Grance (2012), a implantação da Computação em Nuvem pode ocorrer através dos seguintes modelos: privada, comunitária, pública, híbrida. Das implantações, a pública é a mais comum, sendo gerenciada e operada por um provedor de nuvem e a infraestrutura é provisionada e oferecida para uso público.

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 (SHI et al., 2016). Na borda, é possível fazer armazenamento, processamento e descarregamento de dados, assim como distribuir as requisições e entregar os serviços das nuvens aos usuários. Shi et al. (2016) 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 propõem trazer a computação mais próxima às fontes de dados. 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 (SHI et al., 2016).

Dastjerdi e Buyya (2016) e IEEE Communications Society (2018) 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 podem não ser toleradas por sistemas críticos que sejam sensíveis à latência como monitoramento de saúde e resposta a emergências. IEEE Communications Society (2018) 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 de computação de borda foi proposto para trazer o processamento e armazenamento para os dispositivos de borda tentando solucionar esses problemas. Entretanto, 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 (DASTJERDI; BUYYA, 2016). 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 às fontes de dados e dos dispositivos finais, mas não necessariamente localizados na borda, dando a esses nós características de uma nuvem (BONOMI et al., 2012; DASTJERDI; BUYYA, 2016; IEEE Communications Society, 2018). Esse tipo de computação evita a sobrecarga dos dispositivos de borda.

Bonomi et al. (2012) e Dastjerdi e Buyya (2016) consideram computação em névoa como complementar da computação em borda, podendo a computação em névoa aproveitar os recursos da nuvem e da borda. IEEE Communications Society (2018) considera que a principal diferença entre esses dois tipos de computação está no número de camadas. Enquanto computação de borda tem camadas menores, pois atua só nos dispositivos de borda, computação em névoa tem mais camadas e um modelo hierárquico, pois não atua só na camada de borda.

Segundo Bonomi et al. (2012) e Dastjerdi e Buyya (2016), as principais características da computação em névoa são:

- ❑ **Mobilidade:** é essencial que as aplicações para computação em névoa 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 os 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.

## 3.2 Arquiteturas e Plataformas de Processamento de Fluxos de Dados

Tradicionalmente, aplicações foram construídas com um sistema gerenciador de banco de dados relacional ou não-relacional associado, esta arquitetura é nomeada de “arquitetura totalmente incremental” por Marz e Warren (2015). Esta arquitetura foi evoluída e simplificada iterativamente durante décadas de uso, porém ela não é adequada para sistemas em tempo real, como os que tratam fluxos de dados. O volume e a velocidade de dados em um fluxo de dados leva à necessidade de distribuir o processamento, acrescentando poder computacional a cada nó adicionado. Entretanto, 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 de fluxos de dados, arquiteturas de processamento de fluxo de dados distribuído foram propostas, como a arquitetura *Lambda* (MARZ; WARREN, 2015) e *Kappa* (KREPS, 2014), além de diversas plataformas, tanto de *Big Data* com características de tempo real, como especializadas em fluxo de dados.

*MapReduce* é a primeira plataforma de processamento de conjuntos massivos de dados que atingiu uso generalizado. Nessa implementação, uma biblioteca gerencia a distribuição, paralelização, tolerância 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 mesma chave (DEAN; GHEMAWAT, 2004).

Na 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* (MARZ; WARREN, 2015).

*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* (Apache Hadoop, 2020).

*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 (Apache Spark, 2020).

Uma das extensões de *Apache Spark* é o *Spark Streaming*, que utiliza o modelo de fluxos discretizados onde divide-se os dados de entrada em micro-lotes (ex: a cada 100 milissegundos) e RDDs armazenando estados intermediários e o grafo de operações que geram o estado intermediário (ZAHARIA et al., 2016). Esta extensão permite o processamento de fluxo de dados de maneira escalável, tolerante à falhas com rápida recuperação e tem habilidades de consultas interativas graças aos estados intermediários (ZAHARIA et al., 2016; LOPEZ, 2018).

*Apache Storm* é um sistema de processamento de fluxo de dados em tempo real tolerante a falhas que executa topologias onde, contrapondo a execução de trabalhos (*jobs*) em ferramentas em lotes, a execução de topologias é contínua (TOSHNIWAL et al., 2014; LOPEZ, 2018; Apache Software Foundation, 2020). A arquitetura de processamento de dados utilizada no *Apache Storm* consiste de fluxos de tuplas fluindo em topologias, que são grafos direcionados de execução onde as arestas descrevem o fluxo de dados entre componentes computacionais e há dois tipos vértices: *Spouts* são fontes de dados e, *Bolts* que processam tuplas e passam para os próximos *bolts* (TOSHNIWAL et al., 2014). Ao executar estas topologias um *cluster* é utilizado permitindo paralelismo.

O *Apache Flink* é uma plataforma de processamento distribuído para computação com estado gerenciado (*stateful*) sobre fluxo de dados limitados (têm início e fim) e ilimitados (não têm fim definido) (Apache Flink, 2020). Essa plataforma segue um paradigma que abrange o processamento de fluxos de dados contínuos e o processamento em lote (CARBONE et al., 2015; LOPEZ, 2018). 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.

### 3.3 MPI - Interface de Troca de Mensagens

Enquanto as outras ferramentas enumeradas neste trabalho (e muitas outras que não foram incluídas) podem ser aplicadas ao problema em questão, a ferramenta utilizada neste trabalho é a Interface de Troca de Mensagens (MPI). Esta escolha deu-se para obter maior controle sobre a distribuição de tarefas e dados, enquanto reduzindo o uso de recursos computacionais, especialmente o uso de memória. Portanto, em contraste com as descrições das outras ferramentas, esta seção aborda com mais detalhes o que é e como funciona MPI.

Em um sistema distribuído multiprocessado, a memória é distribuída entre múltiplos nós e processos, tendo cada processo, acesso direto somente a sua memória local. Para esse tipo de sistema, o paradigma de programação paralela *Single Program, Multiple Data* (SPMD) onde múltiplas instâncias de um único programa tratam parcelas de dados, pode ser implementado utilizando o conceito de memória distribuída, onde dados são compartilhados entre nós através de troca de mensagens. Nesse modelo, cada processo tem sua memória local e se comunica com outros processos através da troca de mensagens (GROPP; LUSK; SKJELLUM, 2014). Observando boas práticas e melhores funcionalidades ao longo dos anos, a comunidade e a indústria padronizaram esse modelo de troca de mensagens no padrão *Message Passing Interface* (MPI).

O MPI<sup>1</sup> é um padrão que estabelece um protocolo de comunicação e define sintaxe e semântica para bibliotecas de troca de mensagens em ambientes de memória distribuída compartilhada. Esse modelo pode ser implementado desde computadores multiprocessados de memória compartilhada até supercomputadores com centenas de nós e milhares de processadores. O MPI, por meio de alguma implementação como MPICH (2021) e OpenMPI (2021), permite a construção de um sistema distribuído com um executável único (monólito) e sua execução em um ambiente gerenciado.

O MPI tem duas primitivas básicas para comunicação dos processos que são o enviar (*send*) e o receber (*receive*) (GROPP; LUSK; SKJELLUM, 2014). A primitiva de envio é composta pelos argumentos: conteúdo da mensagem, tamanho da mensagem, processo destino, e *tag* para diferenciar mensagens (ex: ordem e conteúdo). Associado à cada primitiva enviar, a primitiva receber possui os argumentos: conteúdo da mensagem, tamanho máximo da mensagem, remetente da mensagem, tamanho real da mensagem, e *tag*.

Além de operações de envio e recebimento pode-se fazer comunicações coletivas, por exemplo, o envio de uma mensagem de uma fonte para múltiplos destinos (*broadcast*), e um destino receber de

Um dos detalhes importantes quando se utiliza o MPI com o TCP/IP, é que as garantias de envio são fornecidas pelo protocolo TCP, ou seja, feito um envio com a operação *send* o processo que enviou é desbloqueado logo após que a mensagem é escrita no buffer

<sup>1</sup> Disponível em <<https://www.mpi-forum.org/>>.

de saída do TCP do sistema operacional. Portanto, existe tempo de voo (*time of flight*) entre o envio e recebimento.

O MPI possui um ambiente de execução e gerenciamento chamado *mpirun* que recebe como entrada a configuração do *cluster* e o programa a ser executado, e se encarrega de iniciar os processos em todos os nós, geralmente por *ssh*, repassando os parâmetros que recebeu a cada processo e o identificador do processo para que ele saiba qual dado ler e qual função executar sob o paradigma SPMD.

Este trabalho utiliza o OpenMPI<sup>2</sup>, que é uma implementação livre de MPI, para a comunicação entre os processos de cada nó do *cluster*. Cada nó do *cluster* possui um conjunto de processos, e cada processo possui seu espaço de endereçamento e é *multithread*, onde as *threads* se comunicam através da memória compartilhada. O OpenMPI permite a comunicação entre os processos independentemente se estão ou não no mesmo nó.

O amplo uso de MPI para programação paralela e distribuída está principalmente pautado no desempenho. Processadores modernos possuem memórias hierárquicas que beneficiam programas que fazem o melhor uso de cache. O modelo de passagem de mensagens permite o particionamento dos dados em fatias menores otimizando o uso de cache nesses processadores (GROPP; LUSK; SKJELLUM, 2014).

Apesar do MPI não ter sido idealizado para o processamento de fluxo de dados, ele permite o controle sobre a distribuição de tarefas de maneira semelhante ao Apache Flink, porém dispensando o uso de um gerenciador. Essa dispensa de gerenciador em experimentos preliminares mostrou crucial para implementação do sistema M-FOG em dispositivos IoT, pois não excede o limite de memória do nó.

Em resumo, o MPI é utilizado em um programa monólito escrito em C, executado por múltiplos processos em múltiplos nós, cada processo recebe um conjunto de dados diferente e, de acordo com o tipo de dado recebido, o processo executa funções diferentes. Em adição, os processos podem trocar informações entre si com mensagens, efetivamente compartilhando segmentos discretos de memória. Uma das estratégias é a leitura e distribuição de dados por um processo enquanto os outros processam, dividindo o trabalho, sendo possível desta maneira tratar de fluxos contínuos de dados de maneira escalável.

---

<sup>2</sup> Disponível em <<https://www.open-mpi.org/>>.



### 3.4 Fluxo de Dados e Mineração de 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 (GABER; ZASLAVSKY; KRISHNASWAMY, 2005). A mineração de *Big Data* trata de enormes conjuntos de dados que podem não ser processados em tempo viável devido a limitações como memória ou armazenamento principal. Uma abordagem para minerar esse tipo de dado é a mineração de fluxo de dados. Os fluxos de dados são definidos na Definição 1.

**Definição 1.** *Um Fluxo de Dados  $S$  é uma sequência massiva, potencialmente ilimitada de exemplos  $\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2, \dots, \mathbf{X}_n, \dots$ , recebida em instantes  $T_1, T_2, \dots, T_n, \dots$ , onde cada exemplo  $\mathbf{X}$  tem dimensão  $d$  (AGGARWAL et al., 2003).*

O volume dos dados em *Big Data* e a velocidade com qual eles são produzidos afeta como os dados de um problema são modelados e manipulados. Técnicas e algoritmos de mineração de fluxos de dados atendem esses desafios utilizando restrições como apenas uma leitura do conjunto de dados e baixa complexidade computacional na construção de seus algoritmos (GAMA; RODRIGUES, 2007; GABER; ZASLAVSKY; KRISHNASWAMY, 2005). O processamento requerido para a mineração de um enorme fluxo de dados pode não ser atendido por recursos computacionais de um único computador (nó), de forma que pode ser necessária a distribuição dos dados e do processamento em múltiplos nós computacionais em um sistema distribuído (GABER; ZASLAVSKY; KRISHNASWAMY, 2005).

Para a construção de sistemas que apliquem técnicas de mineração de fluxos de dados são necessárias bibliotecas e plataformas (*frameworks*) que são abordadas na Seção 3.2.

#### 3.4.1 Detecção de Novidade em Fluxo de Dados

No âmbito de classificação de dados, parte da área de aprendizado de máquina, os métodos de Detecção de Novidades em Fluxos de Dados (ND) lidam com o reconhecimento e a classificação de exemplos que diferem de exemplos anteriores (MARKOU; SINGH, 2003; PERNER, 2009; GAMA; RODRIGUES, 2010). Esses métodos tratam da classificação em fluxos de dados que evoluem com o tempo.

As características de evolução dos padrões observados em fluxos de dados contínuos são: 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*, deriva ou desvio) onde um padrão gradualmente se transforma; presença de ruído e *outliers* (GAMA; RODRIGUES, 2010).

Os métodos de ND são aplicados a diversos problemas como detecção de intrusos (COULL et al., 2003; SPINOSA; CARVALHO; GAMA, 2008; VIEGAS et al., 2019; CASSALES et al., 2019), detecção de falhas (ZHANG et al., 2006), diagnósticos médicos (PERNER, 2009), detecção de regiões de interesse em imagens (SINGH; MARKOU, 2004), detecção de fraudes (WANG et al., 2003; ABDALLAH; MAAROF; ZAINAL, 2016), filtros de spam (HAYAT; HASHEMI, 2010) e detecção de variações comportamentais em um jogador (VALLIM et al., 2013).

Alguns métodos de ND tratam de novidades como uma classificação de uma ou duas classes (binariamente) onde um conceito representa 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, podem existir 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 evolução temporal, como *Concept Evolution* e *Concept Drift*, deixando de detectar múltiplos padrões que surgem simultaneamente num intervalo de avaliação (FARIA et al., 2016; GAMA; RODRIGUES, 2010).

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 (GAMA; RODRIGUES, 2010).

Dentre os métodos de ND que construídos na estratégia 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 (SPINOSA; CARVALHO; GAMA, 2009; MASUD et al., 2011; FARIA; GAMA; CARVALHO, 2013).

### 3.4.2 O algoritmo MINAS

Um algoritmo de ND que tem recebido atenção nos últimos anos é o algoritmo MINAS, originalmente proposto por Faria, Gama e Carvalho (2013), refinado por Faria, Carvalho e Gama (2016) e recentemente aprimorado por Silva (2018), com o uso de conceitos *Fuzzy*, e expandido por Costa (2019), 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 emprega algoritmos de agrupamento (*clustering*) não supervisionados como *K-means* e *CluStream*.

O algoritmo MINAS em sua fase *Offline* consome um conjunto de treinamento contendo exemplos rotulados. Esse conjunto de treinamento é dividido em grupos usando como chave o rótulo, e para cada grupo de exemplos o método de agrupamento é executado. O método de agrupamento objetiva resumir um conjunto maior de exemplos em um conjunto menor de *micro-clusters* (Definição 2). A cada *micro-cluster* é adicionado o rótulo do grupo original e todos *micro-clusters* são arranjados em um único conjunto formando o modelo de decisão.

**Definição 2.** Para um grupo de exemplos  $\mathbf{X} \in \mathcal{M}$ , um micro-cluster  $\mathcal{M}$  é uma tupla de quatro componentes  $(n, \mathbf{LS}, \mathbf{SS}, t)$  derivados dos exemplos representados por este micro-cluster onde (AGGARWAL et al., 2003; FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016):

- $n$  é a contagem de exemplos,
- $\mathbf{LS}$  é o vetor soma linear dos exemplos sendo  $\mathbf{LS}_d = \sum_{i=0}^n \mathbf{X}_{i,d}$ ,
- $\mathbf{SS}$  é o vetor da soma dos quadrados dos exemplos sendo  $\mathbf{SS}_d = \sum_{i=0}^n (\mathbf{X}_{i,d})^2$ ,
- $t$  é o instante de chegada do último exemplo adicionado ao micro-cluster.

Deste sumário extrai-se o centro e o raio que são utilizados na operação de classificação da fase *Online* (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). O vetor centro é definido pelo algoritmo de agrupamento e corresponde ao ponto médio dos exemplos do *micro-cluster*, visto na Equação 1. O raio pode ser definido de duas maneiras e ambas dependem no conjunto das distâncias  $D_{\mathcal{M}}$  entre centro e cada elemento do *micro-cluster*. A primeira definição de raio é o desvio padrão das distâncias em  $D_{\mathcal{M}}$  multiplicado por um fator parametrizado (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016), visto na Equação 2, a segunda definição é o valor máximo das distâncias em  $D_{\mathcal{M}}$  (FARIA, 2013), visto na Equação 3.

**Definição 3.** O vetor centro é o ponto médio dos exemplos do micro-cluster:

$$\text{centro} = 1/n \cdot \mathbf{LS} \quad (1)$$

O conjunto das distâncias  $D_{\mathcal{M}}$  entre centro e cada elemento do micro-cluster:

$$D_{\mathcal{M}} = \{d_i : d_i = \text{dist}(\mathbf{X}_i, \text{centro})\} \quad \mathbf{X}_i \in \mathcal{M}$$

O escalar raio é o desvio padrão ou o máximo do conjunto  $D_{\mathcal{M}}$ :

$$\mu = 1/n \cdot \sum_{i=1}^n d_i \quad d_i \in D_{\mathcal{M}}$$

$$\sigma^2 = 1/n \cdot \sum_{i=1}^n (d_i - \mu)^2 \quad d_i \in D_{\mathcal{M}}$$

$$\sigma = \sqrt{\sigma^2}$$

$$\text{raio}_1 = f_{\text{raio}} \cdot \sigma \quad (2)$$

$$\text{raio}_2 = \max\{d_i \in D_{\mathcal{M}}\} \quad (3)$$

A distinção entre as duas definições de raio é importante, pois ela impacta imensamente nos resultados. Para cada *data set* ou problema abordado uma configuração de parâmetros afinada é essencial, pois as características da distribuição dos valores e sua associação às classes são geralmente únicas para cada problema. Em testes preliminares, a implementação do algoritmo MINAS com raio definido pela distância máxima (Eq. 3) mostrou facilidade na configuração quando comparado com a mesma implementação utilizando a definição que utiliza desvio padrão (Eq. 2), pois pequenas variações no parâmetro  $f_{raio}$  resultavam em alta taxa de desconhecidos ou alta taxa de erro.

Na fase *Online*, listada no Algoritmo 1, o algoritmo MINAS executa três operações: classificação de novos exemplos, detecção de padrões-novidade e atualização do modelo de decisão (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016).

**Entrada:** Modelo, fluxoEntrada

**Saída** : fluxoSaída

**Parâmetros:** janelaLimpeza, gatilhoDetecçãoNovidade

```

1 Função MinasOnline(Modelo, fluxoEntrada):
2   Desconhecidos  $\leftarrow \emptyset$ , ModeloAntigo  $\leftarrow \emptyset$ ;
3   últimaLimpeza  $\leftarrow 0$ , proximaNovidade  $\leftarrow 0$ ;
4   para cada exemploi  $\in$  fluxoEntrada faça
5     maisPróximo  $\leftarrow$  clusterMaisPróximo (exemplo, Modelo);
6     se maisPróximo.distância < maisPróximo.cluster.raio então
7       exemplo.rótulo  $\leftarrow$  maisPróximo.cluster.rótulo;
8       maisPróximo.cluster.últimoUso  $\leftarrow i$ ;
9     senão
10      exemplo.rótulo  $\leftarrow$  “desconhecido”;
11      Desconhecidos  $\leftarrow$  Desconhecidos  $\cup$  exemplo;
12      se  $| \text{Desconhecidos} | \geq \text{gatilhoDetecçãoNovidade}$  então
13        novidades  $\leftarrow$  DetecçãoNovidade (Modelo  $\cup$  ModeloAntigo, *Desconhecidos);
14        Modelo  $\leftarrow$  Modelo  $\cup$  novidades;
15      se  $i > (\text{últimaLimpeza} + \text{janelaLimpeza})$  então
16        Modelo  $\leftarrow$  moveModeloAntigo (Modelo, *ModeloAntigo, últimaLimpeza);
17        Desconhecidos  $\leftarrow$  removeExemplosAntigos (Desconhecidos, últimaLimpeza);
18        últimaLimpeza  $\leftarrow i$ ;
19      fluxoSaída.adicione(exemplo);

```

**Algoritmo 1:** Fase *online* interpretada do algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016).

A primeira operação é a 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 o rótulo 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 no conjunto de desconhecidos (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016).

A segunda operação da fase *Online* é a detecção de padrões novidade listada no Algoritmo 2 que é executada quando o tamanho do conjunto de desconhecidos é maior que um parâmetro predefinido. Esta operação utiliza o agrupamento (*clustering* descrito na fase *Offline*) e valida os *micro-clusters* gerados verificando sua representatividade e coesão. A representatividade é avaliada com o número de exemplos do conjunto de desconhecidos que é englobado pelo novo *micro-cluster*, onde o valor mínimo de exemplos é parametrizado.

Um padrão é considerado coeso se o valor *silhueta*, Equação 4, é maior que 0. O valor *silhueta* por sua vez é calculado com os valores:  $b$  a distância do novo *micro-cluster* até o mais próximo contido no modelo atual;  $a$  o desvio padrão das distâncias entre o centro do novo *micro-cluster* e cada exemplo representado no novo *micro-cluster*.

$$\begin{aligned}
 a &= \sigma = SD\{dist(\mathbf{X}_i, centro) : \mathbf{X}_i \in \mathcal{M}\} \\
 b &= \min\{dist(centro_{novo}, centro(\mathcal{M}_i)) : \mathcal{M}_i \in Modelo\} \\
 silhueta &= \frac{b - a}{\max(b, a)}
 \end{aligned} \tag{4}$$

**Parâmetros:** minExemplos, fatorNovidade

```

1 Função DetecçãoNovidade(Modelo, Desconhecidos):
2   novoModelo ← ∅;
3   para cada novo ∈ agrupamento(Desconhecidos) faça
4     se (| novo.exemplos | ≥ minExemplos) ∧ (novo.silhueta > 0) então
5       maisPróximo ← clusterMaisPróximo(novo, Modelo);
6       se maisPróximo.distância < (maisPróximo.cluster.raio × fatorNovidade) então
7         novo.rótulo ← maisPróximo.cluster.rótulo;
8         novo.tipo ← “extensão”;
9       senão
10        novo.rótulo ← proximaNovidade;
11        proximaNovidade ← proximaNovidade + 1;
12        novo.tipo ← “novidade”;
13      Desconhecidos ← Desconhecidos − novo.exemplos;
14      novoModelo ← novoModelo ∪ novo;
15 retorna novoModelo;

```

**Algoritmo 2:** Detecção de Novidades interpretada do algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016).

Para atribuição de rótulos aos *micro-clusters* gerados, o algoritmo MINAS encontra no modelo atual o *micro-cluster* mais próximo pela distância euclidiana e classifica em dois tipos de conceitos. Se a distância é menor que um parâmetro predefinido, o novo *micro-cluster* gerado recebe como rótulo o valor de extensão de conceito conhecido. Caso contrário, se o novo *micro-cluster* está mais distante, um novo conceito foi encontrado e

o rótulo marca um padrão novidade. Após a atribuição do rótulo do novo *micro-cluster*, ele é adicionado ao modelo de decisão.

O algoritmo MINAS original (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016) tem uma implementação de referência<sup>3</sup> (FARIA, 2013), aqui referida como *Ref*, escrita em Java utilizando os algoritmos base como *K-means* e *CluStream* da biblioteca MOA (BIFET et al., 2010).

Além do algoritmo MINAS, existem derivados que estendem a implementação original seguindo sua estrutura básica, duas notáveis são FuzzyND e MINAS-LC. O algoritmo FuzzyND foi proposto em Silva et al. (2018), Silva (2018) e incrementa o algoritmo original aplicando teoria de conjuntos *fuzzy* modificando a representação de *cluster*, o algoritmo de agrupamento, a manutenção do modelo para exemplos conhecidos e para novidades. O algoritmo MINAS-LC foi proposto por Costa (2019) e trata a classificação multi-rótulo, porém não trata evoluções de conceito (*Concept Evolution*). Estes trabalhos foram importantes para entender MINAS e ajudaram a construir uma ideia geral do algoritmo e como proceder para criação de uma versão distribuída.

Algumas propostas de modificação no algoritmo MINAS foram recorrentes durante as discussões no desenvolvimento deste trabalho porém, como estão fora do escopo deste trabalho, ficam somente aqui registradas para algum trabalho futuro. As modificações são:

- a) Na fase *offline* a verificação de sobreposição de *clusters* pertencentes a classes distintas e tratamento adequado;
- b) Diferentes métodos de cálculo de distância entre pontos além da distância euclidiana;
- c) Mudança de representação de *clusters* de esferas  $(\mathbf{X}, d)$  para retângulos  $(\mathbf{X}, \mathbf{D})$  no espaço  $\mathbb{R}^d$ , melhorando o tratamento de conjuntos de dados onde as características representadas por cada dimensão são completamente independentes;
- d) Em uma implementação de avaliação, ajuste automático de parâmetros otimizando para o máximo de classificações corretas e mínimo tempo de execução para um conjunto de dados fornecido.

---

<sup>3</sup> Disponível em <<http://www.facom.ufu.br/~elaine/MINAS>>

---

## Capítulo 4

# Proposta e Metodologia

---

Neste trabalho investiga-se uma arquitetura e implementação adequada para executar Detecção de Novidades em Fluxos de Dados (ND) em ambiente de névoa para detecção de intrusão em redes de dispositivos Internet das Coisas (*Internet of Things*) (IoT). Esta abordagem é baseada na arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019) e no algoritmo de ND MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). Nomeada “sistema M-FOG”, esta implementação do algoritmo MINAS explora computação distribuída habilitando o uso de computadores e dispositivos com recursos limitados presentes no ambiente de névoa a realizar, além de tarefas habituais de um *gateway* IoT, a classificação e detecção de tráfego indesejável.

### 4.1 Ambiente Físico, Impactos no Algoritmo e Arquitetura

Nesta seção apresenta-se o ambiente físico escolhido, a relação deste ambiente com o problema de detecção de intrusão em rede, as modificações no algoritmo necessárias para adequação a este problema e ambiente e, por fim, a descrição da arquitetura geral da presente proposta.

O ambiente físico do sistema M-FOG pode ser vista na Figura 1, onde um dispositivo *gateway* observa o tráfego da rede local (sensores IoT) e entre a rede local e a nuvem. A detecção de intrusão é executada de forma paralela e distribuída numa névoa de dispositivos SBC (*Single Board Computer*). Este ambiente físico foi escolhido por aproximar os recursos comuns em redes deste tipo mas o sistema M-FOG não é limitado a ela, podendo utilizar dispositivos de borda ou névoa com recursos disponíveis para a tarefa de detecção

de intrusão ou novidades.

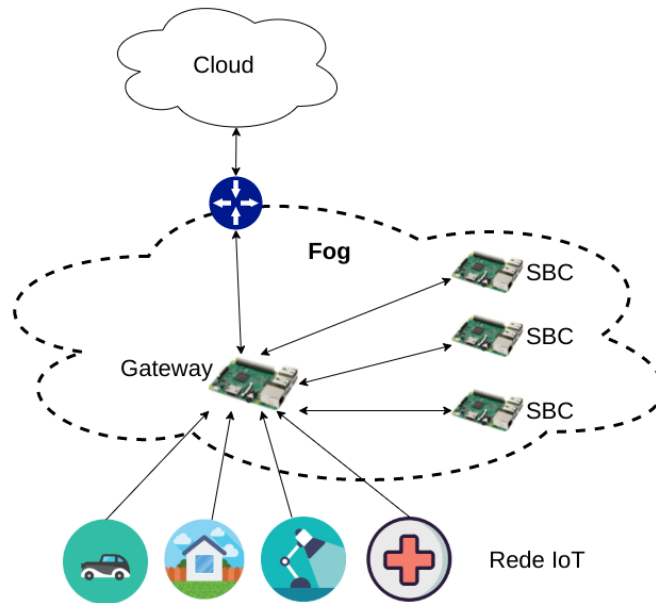


Figura 1 – Ambiente Físico do sistema M-FOG.

Um Sistema de Detecção de Intrusão em Redes (*Network Intrusion Detection System*) (NIDS) monitora o tráfego em redes e analisa as características de cada fluxo de rede com objetivo de identificar intrusos e tráfegos indesejados. No entanto, este problema requer respostas rápidas e acuradas (COSTA et al., 2019): rapidez é necessária para executar uma ação adequada antes que maior dano seja feito à rede, e para lidar com a velocidade do tráfego sem impor atraso ou perda de pacotes na rede observada; acurácia é necessária para não identificar padrões incorretamente, gerando alarmes falsos ou ignorando ataques.

Em cenários IoT comuns, dados podem ser capturados por sensores e pequenos dispositivos computacionais e enviados para a nuvem se mais recursos computacionais ou de armazenamento são necessários. Contudo, para NIDS com requisito de resposta rápida, tal abordagem pode não ser viável. Para atender a essa necessidade a Computação em Névoa é uma alternativa promissora.

A infraestrutura de Computação em Névoa oferece capacidades de realocar parte do processamento e armazenamento dos provedores de nuvem, posicionando dispositivos de capacidade intermediária próximos aos usuários e às fontes de dados. Dada a natureza distribuída e o típico uso de pequenos computadores em cenários de IoT e névoa, alguns desafios para implementação NIDS são notáveis:

- (i) O tráfego nas bordas da rede é inerentemente distribuído, sem uma entidade centralizadora que tenha acesso a todas as transmissões;
- (ii) A tarefa de classificação do algoritmo deve ocorrer em paralelo em diferentes nós;
- (iii) A tarefa de detecção de novidade, que provê a atualização do modelo, deve ser assíncrona;



- (iv) A complexidade do algoritmo (tempo e espaço) deve permitir sua execução em computadores modestos, isto é, pouca memória ( $< 1GB$ ) e processadores de pouco desempenho.

Nesta proposta, recursos em névoa são combinados para minimizar a latência entre o recebimento (ingestão) do descritor de fluxo e a identificação (rotulagem) daquele descritor de fluxo com uma classe do problema (normal ou ataque). Para tal fim, executa-se múltiplos processos da tarefa de classificação do algoritmo MINAS que é responsável pela identificação.

Após identificado o rótulo do descritor de fluxo, o par (rótulo, descritor de fluxo) pode ser utilizado imediatamente por outros sistemas como os de monitoramento ou *firewalls* para tomada de decisões. Caso o rótulo seja “desconhecido”, o descritor de fluxo é armazenado no processo coordenador para posterior execução assíncrona da tarefa de detecção de novidade, portanto sem interromper o processo de identificação.

Além do multiprocessamento da tarefa de classificação e da execução assíncrona da tarefa de detecção de novidade na fase *online*, outra mudança em relação ao MINAS original é a remoção do mecanismo de esquecimento de padrões antigos. Esta remoção tem por finalidade simplificar a atualização e o compartilhamento do modelo de decisão entre os múltiplas processos e *threads* concorrentes. O impacto desta alteração não é grande, pois o algoritmo MINAS não estabelece a remoção permanente dos *micro-clusters* com pouco uso. Essa alteração aumenta marginalmente a complexidade computacional da classificação, pois inclui na busca os padrões menos utilizados.

Já a fase de treinamento *offline* e a função de detecção de novidades do algoritmo MINAS permanecem as mesmas salvo fato da reimplementação no sistema M-FOG.

A arquitetura geral do sistema M-FOG é dividida em dois módulos, Classificação e Detecção de Novidade, que equivalem à fase *online* do algoritmo MINAS. O módulo Classificação executa a tarefa de mesmo nome do algoritmo MINAS e é ponto focal dos esforços de paralelismo desta proposta. Este módulo é replicado em todos os nós do *cluster* em névoa.

O módulo Detecção de Novidade tem uma instância por *cluster*, equivalendo a uma instância por rede local. O compartilhamento de modelo entre redes distintas é possível, mas não foi implementado e testado neste trabalho. O módulo Detecção de Novidade é responsável pela tarefa homônima do algoritmo MINAS, recebendo exemplos com rótulo “desconhecido” e os armazenando no conjunto de desconhecidos. Quando o tamanho do conjunto de desconhecidos atinge um valor parametrizado, este módulo executa a função de detecção de novidade do algoritmo MINAS e distribui os novos *micro-clusters* para as instâncias do módulo de Classificação.

## 4.2 Políticas

O projeto desta arquitetura de ND distribuída inclui o particionamento das funcionalidades do algoritmo MINAS e o estabelecimento dos fluxos de dados apropriados entre os diferentes atores. Mudanças no posicionamento de cada ator e no comportamento têm impactos diferentes no desempenho e na acurácia do modelo e devem ser escolhidas com cuidado. Alguns dos aspectos com impactos potenciais na implementação incluem:

1. Com relação à alocação do módulo Detecção de Novidade e a sincronização de modelo entre redes distintas para compartilhamento de padrões de novidade local com outras redes que não receberam aquele padrão de ataque:
  - a) Em névoa (há um módulo em cada *cluster* alocado a uma rede local): padrões serão somente detectados se um número suficiente de exemplos deste padrão ocorrer na rede observada;
  - b) Em nuvem: capacidade de detecção de padrões dispersos em cada rede local, neste caso todos exemplos com rótulo “desconhecido” são enviados da rede local para a nuvem implicando aumento do uso do *link* de internet e aumento do atraso entre o surgimento de um padrão, sua detecção e a propagação para os classificadores em névoa;
  - c) Em ambos (nuvem e névoa): cada conjunto de desconhecidos em cada rede local é mantido bem como a detecção de novidade para padrões locais. Quando um exemplo é considerado ruído e removido do conjunto de desconhecidos, este é enviado à nuvem para detecção de novidade global. Esta opção requer um mecanismo complexo de sincronização de modelo.

As três opções requerem, no mínimo, um mecanismo global de sincronização de modelo alocado em nuvem, onde novidades encontradas em um *cluster* que observa uma rede local são enviados para a nuvem e posteriormente distribuídos. Para tal fim, o modelo deve ter a propriedade de aditividade e o correto tratamento de padrões duplicados. Além disso, no caso mais complexo, a instância em nuvem deve tratar exemplos com rótulo “desconhecido” ou considerados ruído ou *outlier* gerados erroneamente por atrasos de comunicação do modelo ou dos próprios exemplos;

2. Com relação ao mecanismo de esquecimento: mesmo quando a detecção de novidade global é usada, modelos locais podem ser otimizados para classificação rápida usando estatísticas locais para ordenar (e remover, usando menos memória) clusters menos utilizados;
3. Por último, na reclassificação do conjunto de desconhecidos, feita pela tarefa de detecção de novidade do algoritmo MINAS, o subconjunto de desconhecidos que

pertencem a um novo *micro-cluster* válido é, efetivamente, classificado com o rótulo deste novo *micro-cluster*. No Algoritmo 2, linha 12, o novo *micro-cluster* válido inclui o subconjunto de exemplos que o compõem. Portanto, se este conjunto de exemplos fosse classificado com o rótulo atribuído ao novo *micro-cluster* e adicionado ao fluxo de saída, esta saída teria exemplos atrasados e duplicados em relação ao fluxo de entrada e o resultado obtido poderia ser mais acurado. Além disso, esta escolha modificaria o comportamento do operador de fluxo de dados de um *map*, onde para cada exemplo do fluxo de entrada existe um exemplo no fluxo de saída, para *flatMap*, onde cada exemplo entrada pode ter mais de um exemplo no fluxo de saída, como ilustrado nos diagramas de bola de gude<sup>1</sup> na Figura 2.

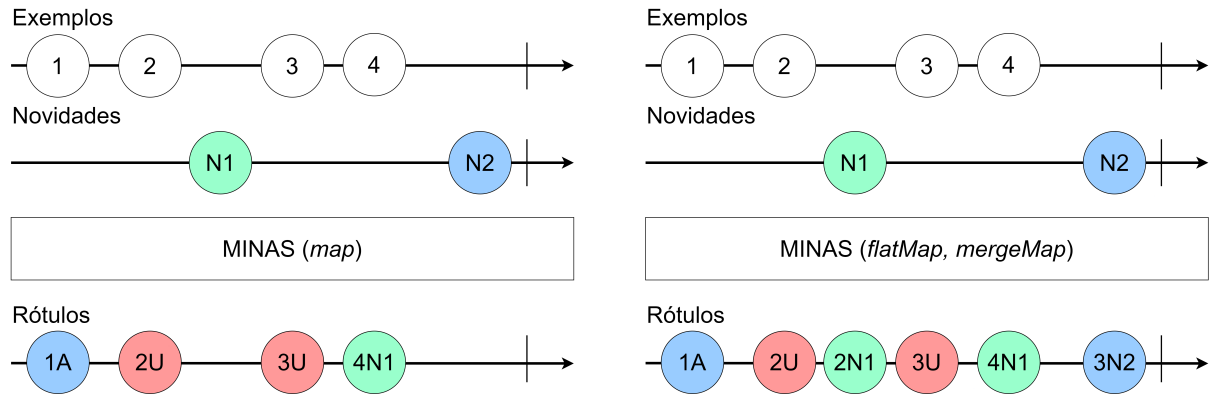


Figura 2 – Diagrama de bola de gude da operação de classificação: descarte *versus* reutilização de exemplos formadores de padrões novidade.

## 4.3 Implementações Preliminares

No desenvolvimento desta pesquisa, uma vez determinado o modelo de operação distribuída, com processamento nas bordas da rede, algumas experimentações e algumas ferramentas de teste foram desenvolvidas. Aspectos desses desenvolvimentos são descritos a seguir.

### 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

<sup>1</sup> Um Diagrama de bola de gude (*marble diagram*) ilustra o comportamento de um operador de fluxos de dados. Cada diagrama contém do topo: os fluxos de entrada, o operador e os fluxos de saída. Cada fluxo é representado por uma linha do tempo crescente em direção à esquerda com um terminador vertical (|), possivelmente um marcador de erro (×) e diversos eventos. Os eventos são representados por polígonos rotulados com valores de exemplo, geralmente círculos coloridos (bolas de gude, *marbles*). O objetivo deste tipo de diagrama é ilustrar pequenos exemplos de comportamento do operador, para cada evento nos fluxos de entrada, qual o comportamento nos fluxos de saída.

biblioteca de conexão. A escolha desse conjunto para a implementação ocorreu devido a disponibilidade de bibliotecas de aprendizagem de máquina no ecossistema *Python* e a 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. Com esta hipótese, a arquitetura de comunicação seria formada por um elemento produtor de descritores de fluxo (sensor do NIDS) adicionando mensagens ao tópico *Apache Kafka* de entrada com  $n$  partições,  $n$  instâncias classificadoras que consomem o tópico de entrada e produzem mensagens com os fluxos rotulados para um tópico de saída, como ilustrado na Figura 3.

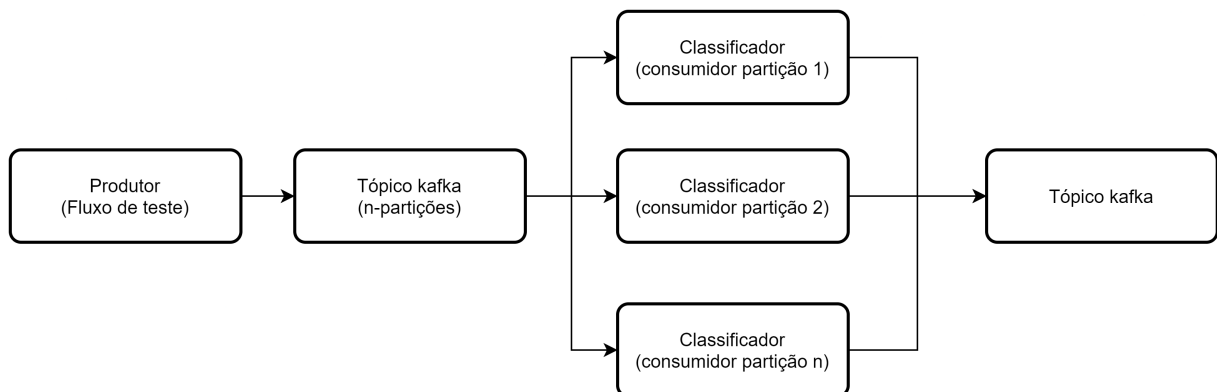


Figura 3 – Hipótese de distribuição de carga com Apache Kafka e Python.

No entanto, a hipótese foi refutada nos experimentos realizados. Os experimentos em questão<sup>2</sup> foram compostos de 8 processos consumidores e um processo produtor cujos programas foram escritos em Python com a biblioteca *confluent-kafka* versão 1.0.0. Além do programa, uma instância do par *Apache Kafka* versão 2.2.0 (git 121308c) e *Apache ZooKeeper* com o tópico de entrada de 8 partições. 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 das mensagens 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.

<sup>2</sup> Código fonte disponível em <<https://github.com/luis-puhl/minas-py>>.

### 4.3.2 Implementação com *Apache Flink*

A segunda alternativa explorada teve por inspiração o trabalho de Viegas et al. (2019) e, como outro grupo de pesquisa já estava explorando o algoritmo na plataforma *Apache Spark*, a segunda implementação foi baseada na plataforma *Apache Flink*.

A plataforma *Apache Flink* 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 da fase de treinamento *offline* do algoritmo MINAS pois esta fase opera em lotes.

Após desenvolvimento e testes em um computador pessoal, o sistema foi testado no ambiente de testes como descrito na Seção 5.1, onde observou-se que o uso de memória pela plataforma *Apache Flink* excedia o disponível no sistema. Com isso, optou-se por configurar dos parâmetros de memória do *cluster* de maneira extrema, reduzindo os valores até que o *cluster* não conseguisse iniciar e então retomando a configuração anterior, desta forma minimizando estes valores. Além disso, foi desativada a memória *swap* para que o processo falhasse se o uso de memória excedesse o recurso principal, deixando o sistema operacional e o processo experimental mais responsivo. Com estas configurações os resultados ficaram equivalentes à implementação de referência. No entanto, apesar de exemplos de sucesso na literatura (LEE et al., 2017; GRECO; RITROVATO; XHAFA, 2019; BATTULGA; MIORANDI; TEDESCHI, 2020), o ambiente de testes não permaneceu estável para execução de repetições do experimento, necessitando reinicializações para que o controlador não ocupasse mais de 1GB na segunda execução, que é o limite dos recursos disponíveis.

Em conclusão, apesar de promissora, a plataforma *Apache Flink* ainda não suportava a execução em dispositivos computacionais restritos de maneira confiável, sendo a principal barreira o uso excessivo de memória, comum em plataformas do gênero *Big Data*.

## 4.4 Implementação com MPI

Com os desafios de distribuição e memória encontrados nas implementações preliminares, optou-se por tomar mais controle sobre estes aspectos para maximizar o aproveitamento do *hardware* escolhido, visto que seus recursos são limitados. Para isso escolheu-se implementar a proposta<sup>3</sup> utilizando o padrão MPI e linguagem C, onde tem-se controle fino sobre o uso de memória e distribuição. No entanto, ao escolher-se MPI perde-se facilidades e garantias inclusas nas plataformas tradicionais de fluxos de dados como *Apache Flink* que, entre outras, oferecem o funcionamento confiável e contínuo com mecânicas de recuperação de erros.

---

<sup>3</sup> Esta implementação está disponível em <<https://github.com/luis-puhl/minas-flink>>.

A implementação de referência do algoritmo MINAS (FARIA, 2013) (*Ref*) serve de referência para a construção do modelo distribuído previsto, provendo método de validação dos resultados e servindo também de comparação básica de desempenho.

Os primeiros pontos de divergência do sistema M-FOG e *Ref* são o algoritmo de agrupamento e cálculo de raio. Enquanto *Ref* permite a escolha entre *K-means* e *CluStream* para a fase *offline* e *online*, sistema M-FOG implementa apenas *K-means*. O cálculo de raio em *Ref* é definido com o máximo do conjunto de distância dos exemplos de um *micro-cluster* ao seu centro, seguindo a Equação 3; enquanto o sistema M-FOG segue a definição em Faria, Carvalho e Gama (2016) utilizando o desvio padrão dos valores do mesmo conjunto de distâncias multiplicado pelo parâmetro  $f_{raio}$  seguindo a Equação 2.

Os formatos dos fluxos de dados de entrada e de saída também são notáveis. O formato do fluxo de saída é definido como a tupla contendo o número de sequência do exemplo no fluxo de entrada (*uid*) e a etiqueta de um caractere atribuída ao exemplo. Como entrada, o algoritmo da proposta recebe dois fluxos, o principal é o que contém os exemplos, sendo cada exemplo um vetor de números de dimensão  $d$ . O segundo fluxo de entrada consiste de *micro-clusters* representando o modelo inicial criado e capturado da fase de treinamento *offline*.

A fase de treinamento *offline* foi implementada em programa separado da fase *online* e segue o algoritmo MINAS (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016). Este programa é executado uma vez com o conjunto de treinamento (rotulado com as classes iniciais) como fluxo de entrada e sua saída, que é um fluxo finito de *micro-clusters*, forma o modelo inicial e é capturada em arquivo.

Para avaliação desta proposta, ela foi construída em linguagem C com *OpenMPI 4.0.4*<sup>4</sup>, seguindo o paradigma de programação paralela *Single Program, Multiple Data* (SPMD). No paradigma SPMD, uma única versão do programa é inicializada em todos os nós, sendo que para cada instância são passados os parâmetros `mpiSize` e `mpiRank`, que representam o número de nós e o índice de cada nó no *cluster*. Neste caso, o parâmetro `mpiRank` é o componente de múltiplos dados em SPMD e, como cada nó recebe com um valor diferente, cada nó pode ter um comportamento diferente. Neste quesito, o Algoritmo 3, linha 3 mostra exatamente esse comportamento no ponto de entrada do sistema M-FOG, dividindo o comportamento de cada nó de acordo com seu `mpiRank` em dois tipos: raiz e folha.

As interações entre os diferentes módulos e ciclo de vida do sistema é ilustrado no diagrama de sequência na Figura 4.

O Algoritmo 3 mostra os primeiros passos do sistema sistema M-FOG, a linha 2 cria Modelo inicial como um conjunto vazio, e a trava (*lock*) utilizada para controle de acesso concorrente das *threads* `Detector` e `Fonte` no nó raiz e `AtualizaModelo` e `Classificador` nos nós folha.

<sup>4</sup> Documentação em <<https://www.open-mpi.org/doc/v4.0/>>.

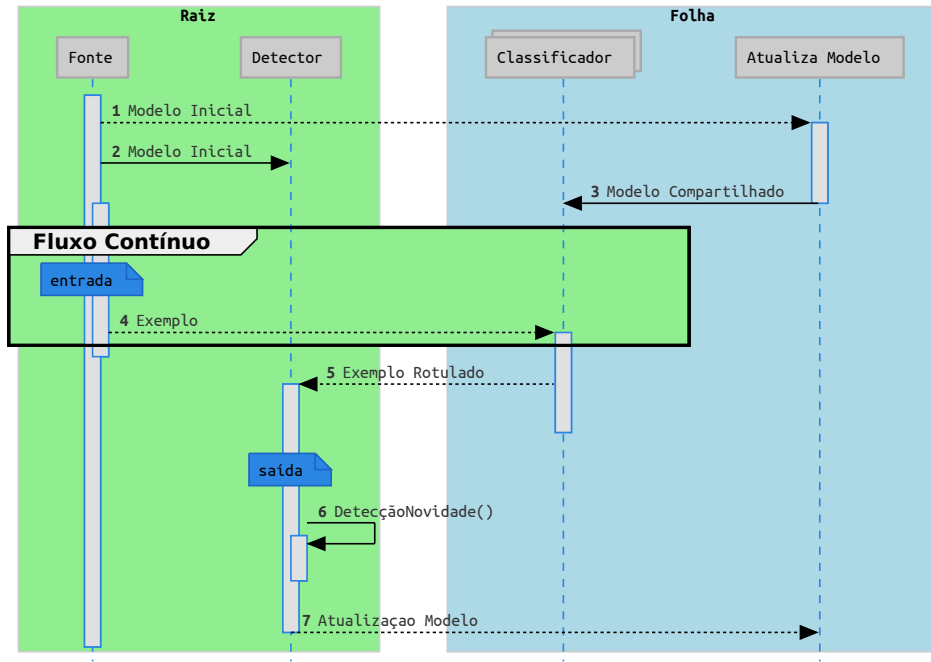


Figura 4 – Diagrama UML de Sequência do sistema M-FOG: visão geral das linhas de vida.

**Parâmetros:** mpiRank, mpiSize

**Entrada** : fluxoEntrada

**Saída** : fluxoSaída

```

1 Função Mfog(fluxoEntrada, fluxoSaída):
2   Modelo ← ∅; trava ← new Trava ();
3   se mpiRank == 0 então raiz
4     new Thread (Detector, [fluxoSaída, Modelo, trava]);
5     Fonte (fluxoEntrada, Modelo, trava);
6   senão folha
7     new Thread (AtualizaModelo, [Modelo, trava]);
8     Classificador (Modelo, trava);
  
```

**Algoritmo 3:** Sistema M-FOG, ponto de entrada.

No processo raiz, de  $\text{mpiRank} = 0$  e com acesso aos fluxos de entrada e de saída, uma *thread* com a função **Detector** é iniciada e a função **Fonte** chamada. Nos processos folha, de  $\text{mpiRank} > 0$ , uma *thread* com a função **AtualizaModelo** é iniciada e a função **Classificador** é chamada pela *thread* associada à função principal.

Destaca-se que a possibilidade de, ao invés de um **Classificador** por processo e múltiplos processos por nó, pode-se utilizar um processo por nó e múltiplas *threads* executando **Classificador** por nó. Esta estratégia economiza a transmissão de *micro-clusters* para cada nó folha na função **AtualizaModelo**, porém aumenta a concorrência de acesso ao modelo entre as *threads* executando **Classificador**. Em avaliações simples comparando estas estratégias nenhum resultado conclusivo foi observado e há espaço em trabalhos futuros para avaliações mais profundas destas estratégias e outras de estratégias de oti-

mização.

A função **Classificador**, listada no Algoritmo 4, é o centro do sistema e opera com o modelo atualizado e um exemplo recebido como mensagem do nó raiz. Esta função calcula as distâncias entre o exemplo e todos *micro-clusters* do modelo, encontrando o mais próximo e verificando se o modelo explica aquele exemplo; se explica, o rótulo do *micro-cluster* mais próximo é atribuído como rótulo do exemplo. A função **Classificador**, como as outras, só chega ao seu final se a mensagem recebida (ou instância lida no caso da função **Fonte**) é um marcador de fim de fluxo (**FimDeFluxo**, *end of stream*, eos).

```

1 Função Classificador(Modelo, trava):
2   enquanto Verdade faça
3     exemplo ← recebe (TipoExemplo, raiz);
4     se exemplo == FimDeFluxo então pare;
5     exemplo.rótulo ← “desconhecido”;
6     com travaLeitura (trava)
7       | (distância, cluster) ← clusterMaisPróximo (exemplo, Modelo);
8     se distância < cluster.raio então
9       | exemplo.rótulo ← cluster.rótulo;
10    envia (raiz, TipoExemplo, exemplo);

```

**Algoritmo 4:** Função **Classificador** do nó folha do sistema M-FOG.

A função **AtualizaModelo**, listada no Algoritmo 5, recebe novos *micro-clusters* como mensagens do nó raiz, independente deste *micro-cluster* ser do modelo inicial, novidade ou extensão, adequadamente travando o acesso ao modelo compartilhado com a *thread* executando a função **Classificador**. Além da trava de acesso à leitura e escrita na implementação, a função **Classificador** espera por um sinal emitido pela função **AtualizaModelo**, indicando que o modelo está completo antes de começar a busca pelo *micro-clusters* mais próximo.

```

1 Função AtualizaModelo(Modelo, trava):
2   enquanto Verdade faça
3     cluster ← recebe (TipoCluster, raiz);
4     se cluster == FimDeFluxo então pare;
5     com travaEscrita (trava)
6     | Modelo ← Modelo ∪ cluster;

```

**Algoritmo 5:** Função **AtualizaModelo** do nó folha do sistema M-FOG.

A função **Fonte**, listada no Algoritmo 6, lê uma instância do fluxo de entrada que pode ser do tipo exemplo ou do tipo *micro-cluster*. Se a instância for um exemplo, ele é enviado para um dos nós folha, o nó é escolhido via balanceamento de carga *round-robin*. Se a instância for do tipo *micro-cluster*, o modelo compartilhado com a *thread* executando a função **Detector** é travado para leitura e escrita e atualizado, e o novo *micro-cluster* é enviado para todas os nós folhas.



```

1 Função Fonte(fluxoEntrada, Modelo, trava):
2   dest  $\leftarrow$  1;
3   para cada exemploi  $\in$  fluxoEntrada faça
4     se tipoDe (exemplo) é TipoCluster então
5       broadcast (TipoCluster, exemplo, raiz);
6       com travaEscrita (trava)
7         | Modelo  $\leftarrow$  Modelo  $\cup$  exemplo;
8       continue;
9   envia (dest, TipoExemplo, exemplo);
10  dest  $\leftarrow$  dest + 1;
11  se dest > mpiSize então dest  $\leftarrow$  1;

```

**Algoritmo 6:** Função Fonte do nó raiz do sistema M-FOG.

Enquanto a função **Fonte** gerencia a entrada de dados, a função **Detector**, listada no Algoritmo 7, gerencia a saída de dados e, como tem acesso aos exemplos já classificados, também gerencia o conjunto de desconhecidos. Se o tamanho do conjunto de desconhecidos atinge um valor mínimo, a função de detecção de novidade é chamada, os *micro-clusters* representando padrões novidades ou extensões são adicionados ao modelo e enviados para todos os nós folha. Além da remoção dos exemplos utilizados para formar *micro-clusters* de novidades e extensões, exemplos que participaram duas vezes do processo de detecção de novidade são considerados *outliers* ou ruído e são removidos.

```

1 Função Detector(fluxoSaida, Modelo, trava):
2   Desconhecidos  $\leftarrow$   $\emptyset$ ; últimaLimpeza  $\leftarrow$  0;
3   enquanto Verdade faça
4     exemplo  $\leftarrow$  recebe (TipoExemplo, qualquer);
5     se exemplo == FimDeFluxo então pare;
6     fluxoSaida.adicione(exemplo);
7     se exemplo.label == unknown então
8       | Desconhecidos  $\leftarrow$  Desconhecidos  $\cup$  exemplo;
9       se | Desconhecidos |  $\geq$  gatilhoDetecçãoNovidade então
10        | novidades  $\leftarrow$  DetecçãoNovidade (Modelo, *Desconhecidos);
11        | com travaEscrita (trava)
12          | | Modelo  $\leftarrow$  Modelo  $\cup$  novidades;
13          | para cada cluster  $\in$  novidades faça
14            | | broadcast (TipoCluster, cluster, raiz);
15        | se exemplo.uid > (últimaLimpeza + janelaLimpeza) então
16          | | Desconhecidos  $\leftarrow$  removeExemplosAntigos (Desconhecidos, últimaLimpeza);
17          | | últimaLimpeza  $\leftarrow$  exemplo.uid;

```

**Algoritmo 7:** Função Detector do nó raiz do sistema M-FOG.

Em suma, a arquitetura do sistema M-FOG é composta de múltiplos nós numa névoa, que detectam intrusão numa rede IoT. Para isso, os nós da rede processam de forma paralela e distribuída o cálculo das distâncias e detecção de novidades, sendo assim um

sistema multiprocessado e distribuído. Utiliza-se um único programa com vários processos por nó, e cada processo recebe um conjunto de dados diferentes seguindo o paradigma SPMD.

## 4.5 Metodologia de Avaliação

A avaliação da proposta aqui apresentada é feita por meio de métricas da literatura, divididas em duas partes: métricas de qualidade de classificação e métricas de escalabilidade.

As métricas de qualidade de classificação escolhidas devem ser adequadas para avaliar detecção de novidades em fluxos de dados, felizmente o tratamento necessário é estabelecido por Faria et al. (2013) e expandido por Silva et al. (2018), Silva (2018), Júnior et al. (2019), Costa (2019). Além do tratamento estabelecido, as métricas adaptadas não são calculadas somente para o conjunto completo capturado no final do fluxo, e sim para cada exemplo  $\mathbf{X}$  classificado. Portanto, as métricas têm como índice o contador de exemplos  $x$ , informando a posição do exemplo em relação ao fluxo, ou seja, as métricas são de todos os exemplos até a instância  $x$ .

**Definição 4.** *O problema de Detecção de Novidades em fluxo de dados pode ser modelado como uma função  $f$  onde, dado o um exemplo  $\mathbf{X}$  de um fluxo de dados  $S$ , pertencente a uma classe real  $c \in \mathbf{C}$ , é associado a um rótulo  $l \in \mathbf{L}$  podendo ser uma classe conhecida  $c' \in \mathbf{C}'$ , “desconhecido” ou um rótulo novidade  $y \in \mathbf{Y}$ :*

$$f : \mathbf{X} \mapsto l \quad \mathbf{X} \in S, \quad l \in \mathbf{L} \quad (5)$$

$$\mathbf{C} = \{c_1, c_2, \dots, c_m\} \quad (6)$$

$$\mathbf{Y} = \{y_1, y_2, \dots, y_k\} \quad (7)$$

$$\mathbf{L} = \{l_1, l_2, \dots, l_n\} = \mathbf{C}' \cup \{\text{“desconhecido”}\} \cup \mathbf{Y} \quad (8)$$

O tratamento estabelecido das métricas de qualidade para mineração de fluxos de dados define que as métricas sejam extraídas de uma matriz de erro de classificação multi-classe  $\mathbf{E}_x$  na Equação 9, adaptada para detecção de novidade.

**Definição 5.** *Uma matriz de confusão  $\mathbf{E}$  para a instância  $x$ , de dimensão  $m \times n$  para  $m$  classes e  $n$  rótulos, é preenchida com o número de instâncias da classe  $c_i$  classificados com o rótulo  $l_j$ .*

$$\mathbf{E}_x = (e_{ij}) \in \mathbb{N}^{m \times n} = \begin{pmatrix} e_{1,1} & e_{1,2} & \cdots & e_{1,n} \\ e_{2,1} & e_{2,2} & \cdots & e_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ e_{m,1} & e_{m,2} & \cdots & e_{m,n} \end{pmatrix} \quad (9)$$

Note que a soma de todos os elementos da matriz de confusão é igual a  $x$ , ou seja, a contagem de todos exemplos.

Um dos possíveis rótulos  $l_j \in \mathbf{L}$  é o rótulo “desconhecido”, que indica um erro de classificação diferente dos demais e é tratado separadamente. A taxa de desconhecidos  $UnkR$  na Equação 11 é uma das métricas escolhidas pois trata deste tipo específico de erro (FARIA et al., 2013).

**Definição 6.** A taxa de desconhecidos  $UnkR_x$  para um instante  $x$  é definida como a média da taxa de desconhecidos de cada classe (FARIA et al., 2013). A taxa de desconhecidos de cada classe  $c_i$  é definida como o elemento  $e_{ij} \in \mathbf{E}_x$  onde  $j$  é a coluna do rótulo “desconhecido” na matriz de rótulos  $\mathbf{L}$  dividido pelo número de exemplos da classe.

$$UnkR_x = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m UnkR_{x,i} \quad (10)$$

$$UnkR_{x,i} = \frac{e_{ij} : l_j = \text{“desconhecido”}}{\sum_{j=1}^n e_{ij}} \quad (11)$$

Para todos os rótulos  $l_j$  diferentes de “desconhecido”, uma classe  $c_i$  é associada se o rótulo  $l_j$  é procedente do modelo inicial, ou seja  $l_j = c_i : c_i \in \mathbf{C}$  ou, em último caso, o rótulo  $l_j$  é associado à classe com o maior número de exemplos com o rótulo  $l_j$ , ou seja  $e_{ij} = \max\{e_{aj} : a \in [0, m]\}$  para  $c_i \in \mathbf{C}$  e  $l_j \in \mathbf{L}$  (FARIA et al., 2013).

**Definição 7.** A função de associações  $A(l)$  é definida como:

$$A(l_j) : l_j \in \mathbf{L} \mapsto c_i \in \mathbf{C} = \begin{cases} \text{indefinido} & \text{se } l_j = \text{“desconhecido”} \\ c_i & \text{se } \exists c_i = l_j : c_i \in \mathbf{C}' \\ c_i & \text{se } e_{ij} = \max\{e_{aj} : a \in [0, m]\} \end{cases} \quad (12)$$

No contexto de classificação multi-classe, a acurácia  $acc_x$  para um instante  $x$  é definida como a média da acurácia de cada classe (Eq. 16). A acurácia de cada classe  $c_i$  no instante  $x$ , de forma semelhante à definição da matriz de confusão, é definida como extensão da acurácia da classificação binária (Eq. 15). Para classificação binária a acurácia calculada com os valores verdadeiro-positivo ( $tp$ ), verdadeiro-negativo ( $tn$ ), falso-positivo ( $fp$ ) e falso-negativo ( $fn$ ). Para cada classe  $c_i$ , o valor verdadeiro-positivo ( $tp_i$ ) é definido como número de exemplos onde o rótulo do exemplo  $l$  é associado à classe  $c_i$  (Eq. 13). O valor falso-negativo ( $fn_i$ ) são os exemplos da classe onde o rótulo do exemplo não é associado à classe  $c_i$  e o rótulo não é “desconhecido” (Eq. 14). Os valores verdadeiro-negativo ( $tn$ ) e falso-positivo ( $fp$ ) são zero.

$$tp_i = \sum_{j=1}^n e_{ij} \quad \text{se } l_j \neq \text{“desconhecido” e } A(l_j) = c_i \quad (13)$$

$$fn_i = \sum_{j=1}^n e_{ij} \quad \text{se } l_j \neq \text{“desconhecido” e } A(l_j) \neq c_i \quad (14)$$

$$acc_i = \frac{tp + tn}{tp + fn + fp + tn} = \frac{tp_i}{fn_i + tp_i} \quad (15)$$

$$acc_x = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m acc_i \quad (16)$$

Concluindo as métricas de qualidade de classificação, a métrica de erro combinado (*err*) é a média do erro de cada classe, sendo o erro de cada classe o valor falso-negativo ( $fn_i$ ) dividido pelo número de exemplos da classe.

$$err = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m \frac{fn_i}{fn_i + tp_i} \quad (17)$$

Para a validação da corretude da implementação do sistema M-FOG com relação ao algoritmo MINAS original, ambos são executados com o mesmo *data set* de avaliação e as métricas de qualidade de classificação são comparadas.

Um programa de avaliação foi construído seguindo as técnicas de referência como matriz de confusão multi-classe com associação de classe de rótulo (FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016) para extrair medidas de qualidade de classificação. Este programa recebe duas entradas, o conjunto de dados de teste e o fluxo de saída capturado. Com estas informações o programa gera a matriz de confusão do instante final, associação de classes e rótulos, resumo de qualidade final com *Hits* (acurácia), *Misses* (erro), *Unknowns* (taxa de desconhecidos) e, um gráfico de visualização do fluxo com as métricas e marcadores de novidades para cada instante do fluxo de saída capturado.

As métricas de escalabilidade extraídas são o número de processadores, tempo de processamento e latência de eventos e, estas métricas permitem o cálculo de *speedup* prático.

---

## Capítulo 5

# Experimentos e Resultados

---

Este capítulo apresenta o ambiente experimental e os resultados obtidos dos experimentos, discutindo as métricas de qualidade da classificação e escalabilidade do sistema M-FOG.

### 5.1 Ambiente de Teste

Com o objetivo de avaliar esta proposta e averiguar os efeitos da distribuição da detecção de novidades em um cenário IoT, construiu-se um ambiente experimental de névoa.

Este ambiente é composto por três computadores de única placa (*Single Board Computer*) modelo Raspberry Pi 3 model B, equipados com o SoC (*system-on-chip* - sistema em um chip) de arquitetura ARM *BCM2837* com 4 núcleos de processamento à frequência de  $1.2\text{ GHz}$ ,  $32\text{ kB}$  e  $512\text{ kB}$  de memória *cache* nível 1 e 2 respectivamente,  $1\text{ GB}$  de memória RAM, armazenamento em cartão SD e conectados por rede cabeada *Ethernet*.

A ideia central é criar um *cluster* simples simulando *gateway* de uma rede IoT com recursos limitados. Este *cluster* armazenou todo o código-fonte, binários (compilados no mesmo *cluster*) e *data set*. Nesta configuração, o *data set* é armazenado no cartão SD do nó raiz e é lido para cada execução do experimento. Todos os experimentos foram executados neste *cluster* para isolamento de outras variações imprevistas e para garantir que as comparações seriam justas com *software* e *hardware* constante.

O *data set Kyoto 2006+*<sup>1</sup>, tráfego das *Honeypots* da Universidade de Kyoto, é a referência de um cenário real para este trabalho. Este *data set* contém dados ainda representativos (até 2015) e as características desejáveis de um conjunto de dados (realismo,

---

<sup>1</sup> Disponível em [http://www.takakura.com/Kyoto\\_data/](http://www.takakura.com/Kyoto_data/).

validade, etiquetas previamente definidas, alta variabilidade, reprodutibilidade e disponibilidade pública) são atendidas (SONG; TAKAKURA; OKABE, 2020; SONG et al., 2011).

O segmento utilizado deste *data set* é o de Dezembro de 2015, contendo 7 865 245 instâncias. Deste segmento, são mantidas apenas instâncias associadas a tráfego normal ou a ataques conhecidos, identificados por NIDS que tenham mais de 10 000 instâncias para significância, como feito previamente por ??). As instâncias mantidas são normalizadas para que o valor de cada característica original (como endereço IP, duração do fluxo, serviço) seja transposta para o intervalo Real  $[0, 1]$ .

O conjunto resultante da operação recém descrita é então dividido em dois conjuntos, treinamento e teste. Para avaliar a detecção de ataques, o conjunto treinamento é composto apenas de tráfego normal, contendo 72 000 instâncias. O conjunto de teste possui 653 457 instâncias, sendo elas 206 278 instâncias com classe “N” (normal) e 447 179 instâncias com classe “A” (ataque).

Destaca-se que essa manipulação do *data set* causa *Overfitting* para a classe normal e *under-fitting* para a classe ataque, pois o sistema primeiro precisa detectar um padrão novidade para então adicionar ao modelo. Como o foco deste trabalho é na arquitetura e metodologia de paralelização e distribuição em névoa, a otimização do processo de detecção de intrusão não foi abordada, deixando a questão de escolha do *data set* e do processo de sua manipulação em aberto.

Quanto aos parâmetros do algoritmo MINAS, ilustrados na Figura 5, valores comuns para o algoritmo presentes na literatura (FARIA; GAMA; CARVALHO, 2013; FARIA; CARVALHO; GAMA, 2016) e na implementação de referência *Ref* (FARIA, 2013) foram selecionados. Os parâmetros que não tem valores comuns na literatura foram escolhidos e ajustados até os os resultados obtidos se aproximarem aos resultados da implementação de referência *Ref*.

```
MinasParams minasParams = {
    .k=100, .dim=22, .precision=1.0e-08,
    .radiusF=0.25, .minExamplesPerCluster=20, .noveltyF=1.4,
    .thresholdForgettingPast = 10000,
};
```

Figura 5 – Parâmetros do algoritmo MINAS.

Os parâmetros utilizados da literatura são **k**, que é o número de *micro-clusters* gerados pelo algoritmo de agrupamento, **minExamplesPerCluster**, que indica o número mínimo de exemplos para um *micro-cluster* válido (representatividade) e **thresholdForgettingPast**, que estabelece o limite para remoção de exemplos do conjunto de desconhecidos.

Os parâmetros escolhidos por aproximação de resultados são: **precision**, que é o valor limite para melhora na distância global reduzindo as iterações no algoritmo de agrupamento (otimização), **radiusF**, que corresponde ao fator que multiplica o desvio padrão das distâncias entre o centro e cada exemplo formador do novo *micro-cluster* definindo o raio do *micro-cluster* e, **noveltyF**, que é o fator que multiplica o desvio padrão das distâncias do *micro-cluster* mais próximo distinguindo um novo padrão entre extensão e novidade.

## 5.2 Experimentos, Métricas e Visualizações

Seguindo as especificações de ambiente da Seção 5.1, cada experimento consiste na execução de um dos programas, com variação do parâmetro de paralelismo, como mostra a Tabela 2, fornecendo um modelo inicial e *data set* de teste como fluxo de entrada e capturando o fluxo de saída para e extração das métricas estabelecidas na Seção 4.5. Destes experimentos os seguintes resultados são apresentados.

Tabela 2 – Listagem dos principais experimentos.

Experimento	Programa	Características
<i>a-Referência</i>	MINAS referência 2013	Raio é a distância máxima.
<i>b-Sequencial</i>	MINAS sequencial para validação	Raio é o desvio padrão das distâncias; Modelo único; Remoção de desconhecidos mais agressivo.
<i>c-Paralelo</i>	sistema M-FOG 1 nó, 4 processadores	Classificadores paralelos; Detecção de novidade assíncrona.
<i>d-Distribuído</i>	sistema M-FOG 3 nós, 12 processadores	Mais processadores; Comunicação em rede.

### 5.2.1 Validação do algoritmo

Para validar a biblioteca de funções do sistema M-FOG que implementa o algoritmo MINAS, uma versão do Algoritmo 1 foi construída, sem classificadores paralelos ou detecção de novidade assíncrona, aspectos que caracterizam o sistema M-FOG. Esta implementação utiliza a definição de raio da Equação 2 (desvio padrão das distâncias). Feita esta implementação foram realizados os experimentos *b-Sequencial* com esta implementação e *a-Referência* com a implementação MINAS referência (*Ref*). Estes dois experimentos utilizam apenas um nó e um processador do ambiente experimental, sendo que as métricas são extraídas conforme a Seção 4.5 e são comparadas nesta Subseção, mostrando a equivalência entre as implementações.

A Tabela 3 mostra a matriz de confusão no instante final do fluxo de saída do experimento *a-Referência*. Nesta matriz, o rótulo “desconhecido” é o caractere “–”, os valores

de associação e verdadeiro-positivo estão atrelados à coluna de cada rótulo e no demais a matriz segue os atributos definidos na Seção 4.5. Esta matriz é comparada com a matriz de confusão do mesmo instante do fluxo de saída do experimento *b-Sequencial*, vista na Tabela 4.

Tabela 3 – Experimento *a-Referência*, Matriz de confusão do *data set Kyoto* Dez. 2015.

Rótulos	-	N	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
Classes														
A	<b>3 774</b>	438 750	123	145	368	8	52	165	1	1 046	161	2 489	71	26
N	<b>8 206</b>	193 030	0	79	44	0	0	0	229	181	154	4 066	289	0
Asso.	-	N	A	A	A	A	A	A	N	A	A	N	N	A
Hits	0	193 030	123	145	368	8	52	165	229	1 046	161	4 066	289	26

Comparando as duas matrizes, a primeira diferença aparente é o índice do primeiro rótulo novidade (0 ao invés de 1), mas isso se deve apenas à decisão arbitrária de índice inicial de novidades. A primeira diferença notável que influi nas métricas de qualidade é a falta de 3 rótulos novidade, 12 rótulos no experimento *a-Referência* ([1, 12]) e 9 no experimento *b-Sequencial* ([0, 10] exceto {3, 9}). Também nota-se o número de exemplos desconhecidos, 11 980 no experimento *a-Referência* e 28 567 no experimento *b-Sequencial* e, o montante de exemplos incluídos nos rótulos novidade, muito menor no experimento *b-Sequencial*.

Tabela 4 – Experimento *b-Sequencial*, Matriz de confusão do *data set Kyoto* Dez. 2015.

Rótulos	-	N	0	1	2	4	5	6	7	8	10
Classes											
A	<b>16 086</b>	429 765	94	995	104	0	23	3	29	46	34
N	<b>12 481</b>	193 642	3	94	0	47	0	0	0	11	0
Associação	-	N	A	A	A	N	A	A	A	A	A
Hits ( <i>tp</i> )	0	193 642	94	995	104	47	23	3	29	46	34

Estas três diferenças são atribuídas à divergência entre as definições de raio discutidas na Seção 3.4.2, Equações 2 e 3. Esta divergência muda o comportamento do passo de classificação, resultando em um conjunto diferente de desconhecidos e, por fim, mudando muito o resultado da detecção de novidades. Adicionalmente, como o parâmetro  $f_{raio}$  (*radiusF*) da Equação 3 não existe na versão com raio definido como distância máxima da Equação 3, o valor deste parâmetro foi escolhido experimentalmente observando os resultados durante a implementação.

Além das matrizes de confusão, que dão uma visão detalhada porém limitada ao último instante do fluxo, pode-se comparar as visualizações de fluxo onde as métricas de qualidade são apresentadas para todos instantes do fluxo. As Figuras 6 e 7 ilustram os fluxos de saída dos experimentos *a-Referência* e *b-Sequencial* respectivamente.



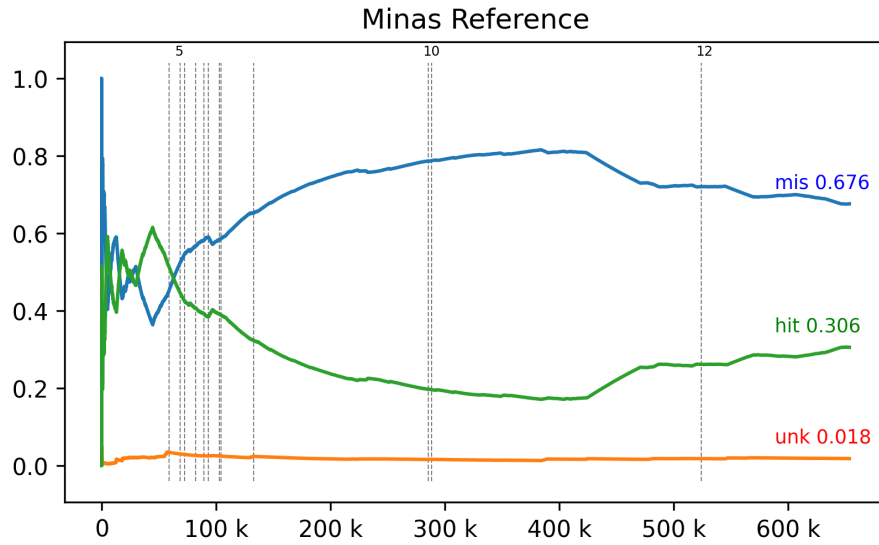


Figura 6 – Experimento *a-Referência*, visualização de fluxo do *data set* Kyoto Dez. 2015.

As Figuras 6 e 7 reforçam a observação anterior de que mais rótulos novidade (linhas tracejadas verticais com rótulo no topo) foram encontrados no experimento *a-Referência* do que as encontradas no experimento *b-Sequencial*. Outro aspecto com relação a rótulos novidade, no experimento *a-Referência* eles surgem mais “cedo” no fluxo, sendo a primeira marcação em  $x = 58\,967$  contra  $x = 94\,155$  no experimento *b-Sequencial*.

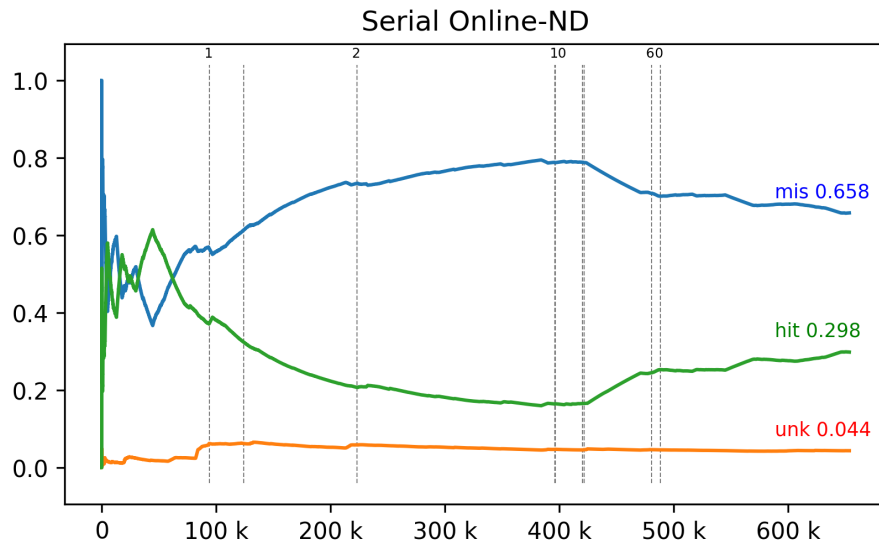


Figura 7 – Experimento *b-Sequencial*, visualização de fluxo do *data set* Kyoto Dez. 2015.

O gráfico de visualização do fluxo tem no eixo horizontal ( $x$ , domínio) o índice do exemplo  $x$  e o eixo vertical ( $y$ , imagem) mostra o valor das métricas de qualidade calculadas até aquele índice de exemplo  $x$  no fluxo de saída capturado. As linhas horizontais na visualização de fluxo mostram o progresso das métricas de qualidade de classificação durante o fluxo e, ao final na esquerda, o valor impresso junto e de mesma cor da linha é o valor final de cada métrica. As métricas são: em laranja a taxa de desconhecidos (**unk**),

em verde a acurácia (**hit**) e em azul o erro (**err**). Estas métricas podem ser arranjadas em uma tripla-sumário (**unk**, **hit**, **err**) com os valores em pontos percentuais para fácil comparação.

Em conclusão das métricas de qualidade de classificação, os experimentos *a-Referência* e *b-Sequencial* não são idênticos, pois não implementam a mesma definição para o raio, porém são equivalentes em seus resultados. Enquanto o experimento *a-Referência* tem tripla-sumário (1.8%, 30.6%, 67.6%), o experimento *b-Sequencial* piora marginalmente nas métricas com (4.4%, 29.8%, 65.8%), tendo mais desconhecidos, menor acurácia e menor erro.

Para as métricas de escalabilidade, os experimentos *a-Referência* e *b-Sequencial* servem somente como base para os próximos experimentos onde o paralelismo passa a ser utilizado. Uma última nota quanto ao tempo de execução, mesmo não sendo paralelo, as otimizações de memória, redução do uso de *strings* e condição de parada do algoritmo *K-Means*, reduziram o tempo utilizado pela implementação de referência de 2 772s (917s *offline* e 1 845s *online*) para 287s (194s *offline* e 93s *online* no experimento *b-Sequencial*) na nova implementação.

## 5.2.2 Paralelismo e Distribuição

Seguindo as comparações, para avaliar a escalabilidade do sistema M-FOG, foram realizados dois experimentos que seguem o mesmo roteiro, o experimento *c-Paralelo* (1 nó e 4 núcleos) e o experimento *d-Distribuído* (3 nós e 12 núcleos). As Tabelas 5 e 6 mostram as matrizes de confusão dos experimentos *c-Paralelo* e *d-Distribuído* respectivamente.

Tabela 5 – Experimento *c-Paralelo*, sistema M-FOG com 1 nó e 4 núcleos, Matriz de confusão do *data set Kyoto* Dez. 2015.

Rótulos	-	N	0	1	2	3	4
Classes							
A	<b>12 282</b>	433 797	147	952	0	0	1
N	<b>3 088</b>	203 019	40	99	27	5	0
Associação	-	N	A	A	N	N	A
Hits ( <i>tp</i> )	0	203 019	147	952	27	5	1

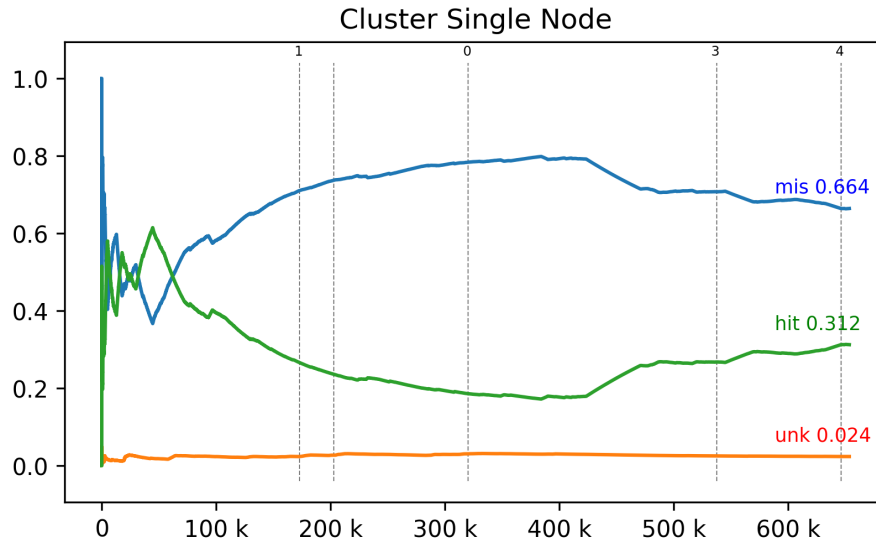
A tripla-sumário do experimento *c-Paralelo* é (2.4%, 31.2%, 66.4%), com menos desconhecidos em relação ao experimento *b-Sequencial* (4.4%, 29.8%, 65.8%). A redução de desconhecidos é de 2%, sendo distribuída 1.4% em acurácia e 0.6% em erro, representando melhora marginal em todas as métricas. Além disso, este resultado fica mais próximo do experimento *a-Referência* (1.8%, 30.6%, 67.6%).

Comparando as matrizes dos experimentos *b-Sequencial* e *c-Paralelo*, observa-se os efeitos do paralelismo de classificadores e, mais importante, a execução assíncrona da tarefa de detecção de novidade. O impacto principal é a redução no número de rótulos

Tabela 6 – Experimento *d-Distribuído*, sistema M-FOG com 3 nós de 4 núcleos cada, Matriz de confusão do *data set Kyoto Dez. 2015*.

Rótulos	-	N	0	1	2	3	4
Classes							
A	<b>12 378</b>	433 631	117	886	0	162	5
N	<b>3 121</b>	202 916	40	96	105	0	0
Associação	-	N	A	A	N	A	A
Hits ( <i>tp</i> )	0	202 916	117	886	105	162	5

novidade, de 9 para 5. Comparando a visualização de fluxo, Figuras 7 e 8, observa-se também que a aparição do primeiro padrão novidade acontece mais “tarde”: enquanto em *b-Sequencial* o rótulo novidade “1” é observado em  $x = 94\,155$ , em *c-Paralelo* o mesmo rótulo é observado em  $x = 172\,917$ .

Figura 8 – Experimento *c-Paralelo*, sistema M-FOG com 1 nó e 4 núcleos, visualização de fluxo do *data set Kyoto Dez. 2015*.

Esse comportamento é devido à detecção de novidade assíncrona, pois enquanto essa tarefa é executada os classificadores continuam utilizando o modelo antigo. Além disso, como já foi elencado na Seção 4.2 item 3, os exemplos utilizados para formar o novo *micro-cluster* com rótulo novidade não são recolocados no fluxo de saída para nova análise. Estas duas características do sistema M-FOG acarretam em um atraso significativo entre a aparição de um padrão no fluxo de entrada e a aparição do rótulo correspondente no fluxo de saída. Em outras palavras, o fluxo avança com o modelo antigo e, mesmo após atualizado, só gera uma saída com o rótulo novo quando (e se) o padrão aparece novamente. Este é um resultado muito importante para compreender os problemas relacionados à distribuição de um algoritmo deste gênero.

Avançando para o experimento *d-Distribuído*, a matriz de confusão na Tabela 6, mostra pouca diferença quando comparado ao experimento *c-Paralelo*, com o número de desco-

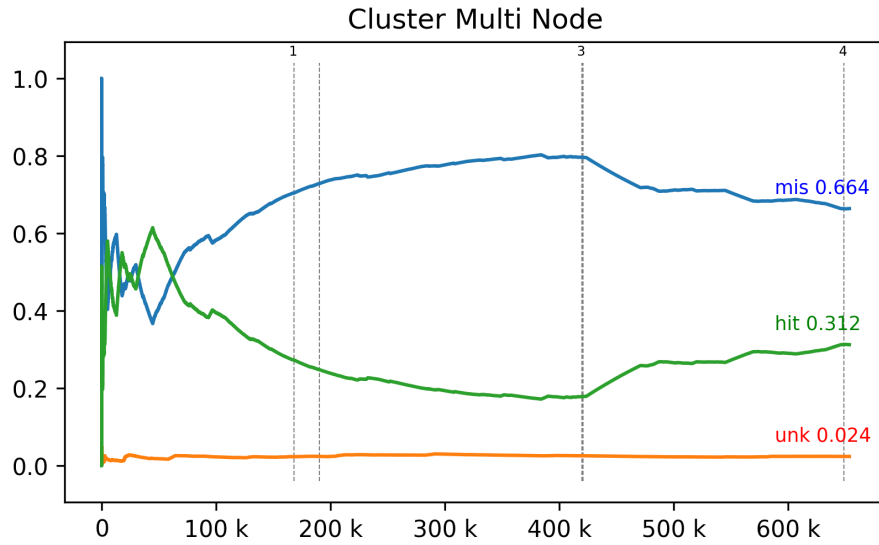


Figura 9 – Experimento *d-Distribuído*, sistema M-FOG com 3 nós de 4 núcleos cada, visualização de fluxo do *data set Kyoto Dez. 2015*.

nhecidos sofrendo a maior variação, sendo de apenas 129 exemplos. O mesmo é observado quando compara-se a visualização de fluxo, Figuras 8 e 9, há pouca diferença e a tripla-sumário (2.4%, 31.2%, 66.4%) é idêntica. Isto reforça a ideia de que o maior impacto nas métricas de qualidade de classificação é a mudança de detecção de novidade assíncrona, pois mesmo com o triplo de instâncias classificadoras, as métricas continuam idênticas.

Com a discussão das métricas de qualidade de classificação concluída, resta abordar as métricas de escalabilidade que são muito mais simples em sua definição e extração porém de muito interesse a este trabalho.

Essas métricas de escalabilidade extraídas dos experimentos são número de núcleos de processamento utilizados, *Tempo*, *Sistema* e *Decorrido*, representados em segundos, e obtidas via *GNU Time 1.9* durante a execução do experimento em questão. *Tempo* é a quantidade de segundos de CPU gastos no modo de usuário (indica o tempo usado em computação intensiva, por exemplo cálculos matemáticos). *Sistema* é a quantidade de segundos de CPU gastos no modo *kernel* (para nosso caso, indica o tempo de entrada ou saída). *Decorrido* é o tempo decorrido do mundo real (relógio de parede) e indica quanto tempo o programa levou para ser concluído. Quanto mais baixos os tempos, melhor.

Os quatro experimentos principais são mostrados na Tabela 7, relacionando as métricas de qualidade de classificação da tripla-sumário (*unk*, *hit*, *err*) e as métricas de escalabilidade.

Na Tabela 7, a coluna *Offline* representa os valores de métricas de tempo de execução para a fase *Offline* (treinamento) nos experimentos utilizando o sistema M-FOG (*b-Sequencial*, *c-Paralelo* e *d-Distribuído*). Esta distinção é necessária pois a implementação de referência do algoritmo MINAS executa as duas fases sem separação. Já o tempo de treinamento no sistema M-FOG é mostrado na coluna *Offline*. Uma modificação da

implementação de referência mostrou que dos 2 772.07 segundos listados na tabela, 917s são da fase *offline* e 1 845s da fase *online*, como já foi mencionado.

Tabela 7 – Sumário das métricas extraídas dos experimentos principais.

Experimento Métrica	<i>a-Referência</i>	<i>Offline</i>	<i>b-Sequencial</i>	<i>c-Paralelo</i>	<i>d-Distribuído</i>
<b>unk</b>	11980 0.018333		28567 0.043717	15370 0.023521	15499 0.023718
<b>hit</b>	199708 0.305618		195017 0.298438	204151 0.312416	204191 0.312478
<b>err</b>	441769 0.676049		429873 0.657843	433936 0.664061	433767 0.663802
Novidades	12		9	5	5
Tempo (s)	<b>2761.83</b>	194.12	<b>80.79</b>	<b>522.10</b>	<b>207.14</b>
Sistema (s)	7.15	0.075	11.51	47.77	157.61
Decorrido (s)	2772.07	194.27	93.03	145.04	95.38
Latência (s)	$4.24 \cdot 10^{-3}$		$1.42 \cdot 10^{-4}$	$2.22 \cdot 10^{-4}$	$1.46 \cdot 10^{-4}$
Processadores	1	1	1	4	12
<i>Speedup</i>				0.6414092	0.9753617
Eficiência				<b>0.1603523</b>	<b>0.0812801</b>

Além das métricas extraídas dos experimentos, as métricas de escalabilidade calculadas a partir dos valores extraídos são a latência de eventos e *speedup*. A latência média é calculada com o tempo decorrido dividido pelo o tamanho do *data set* e pode ser vista na Tabela 7. O *speedup* é calculado com a divisão do tempo decorrido na versão sequencial pelo tempo utilizado pela versão paralela. A eficiência é calculada com a divisão do tempo decorrido na versão sequencial dividido pelo produto do número de processadores utilizado e o tempo utilizado pela versão paralela.

Observando as métricas de escalabilidade nota-se que o sistema M-FOG não fornece *speedup* e eficiência em relação à versão sequencial. Isto indica que, apesar da premissa de independência de classificadores paralelos, a comunicação entre os processos utilizando dois conjuntos de instruções MPI *send* e *receive* para cada exemplo e distribuição de carga pelo extremamente simples *round-robin* não é eficiente para o processamento de fluxo de dados.

### 5.2.3 Experimentos Adicionais

Experimentos adicionais foram realizados para melhor compreender o comportamento do sistema M-FOG para número variado de processadores entre 1 e 12 utilizando de 1 a 3 nós. Os resultados obtidos, ilustrados na Figura 10, são limitados ao nó raiz, e mostram um aumento do tempo *Sistema* (operações em modo *kernel*). Este aumento indica maior

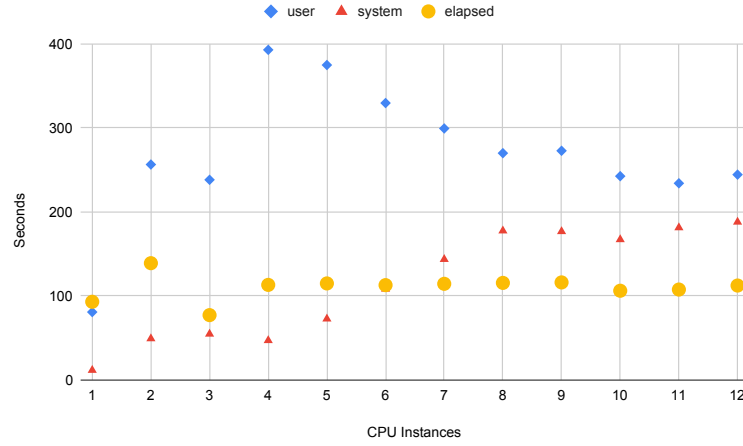


Figura 10 – Métricas de tempo para execuções do sistema M-FOG com variação no número de processadores.

carga associada às operações de entrada e saída das instruções *send* e *receive* reforçando a ideia apresentada na Subseção 5.2.2.

Outros experimentos adicionais foram realizados para averiguar a latência para cada exemplo do fluxo, mostrando o comportamento de cada implementação, o que é ilustrado na Figura 11. No entanto, é importante destacar que esta métrica não foi extraída dos experimentos principais, sendo apenas ilustrativa dos diferentes comportamentos.

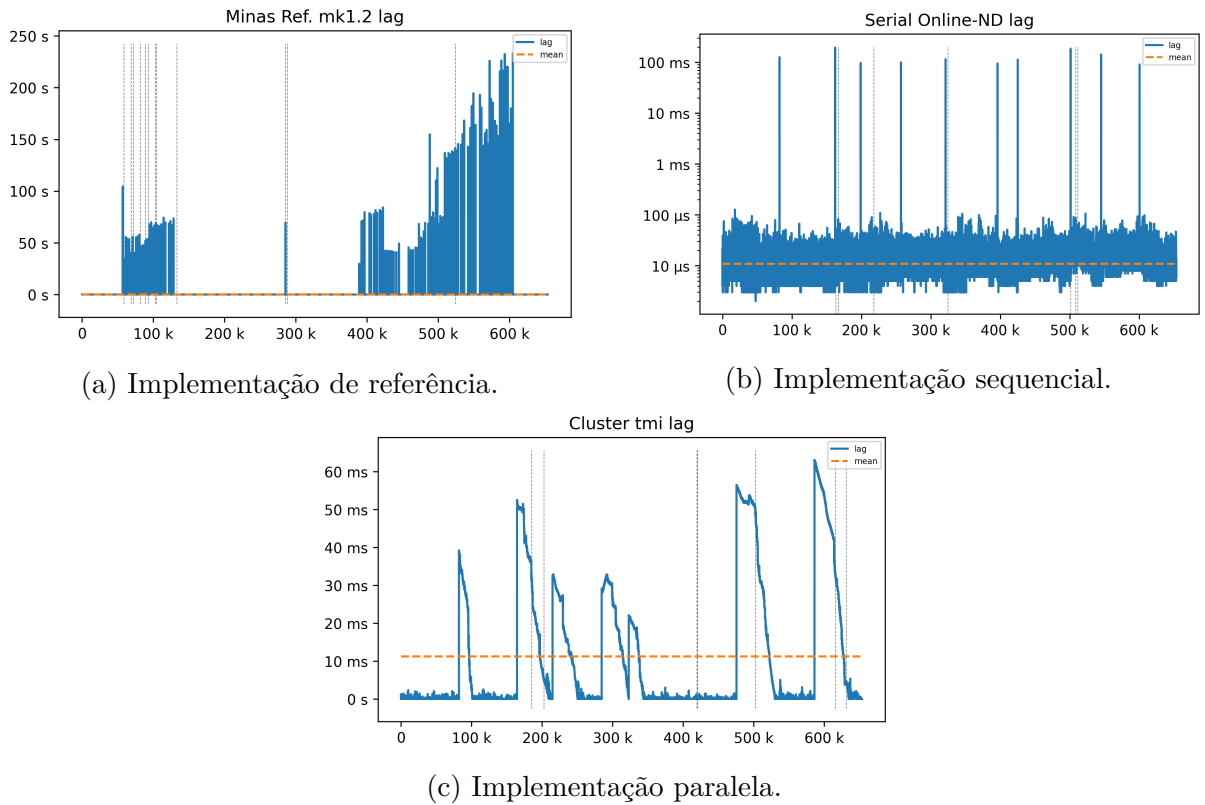


Figura 11 – Visualização de Latência das implementações de referência, sequencial e paralela do algoritmo MINAS.

O primeiro comportamento é ilustrado na Figura 11a, onde a execução da tarefa de detecção de novidade gera picos de 50 a 200 segundos na implementação de referência do algoritmo MINAS. Um comportamento semelhante é visto na Figura 11b onde ainda há picos de latência, porém não tão intensos e frequentes na implementação sequencial do algoritmo MINAS utilizado a biblioteca do sistema M-FOG. Esta diferença está relacionada com mecanismo de remoção de desconhecidos e ausência do mecanismo de esquecimento de *micro-clusters* menos utilizados no Modelo.

Já o comportamento visto na Figura 11c, extraído do sistema M-FOG, mostra o efeito de filas (*buffers*) de comunicação entre diferentes processos onde o pico de latência da detecção de novidade cai progressivamente conforme os *buffers* são esvaziados já que o processo de detecção de novidade é assíncrono, porém ocupa a *thread* responsável pelo fluxo de saída do sistema M-FOG.

### 5.3 Considerações Sobre Experimentos e Resultados

Os experimentos executados e os resultados obtidos demonstram que a Detecção de Novidades em Fluxos de Dados (ND) executada de maneira distribuída em ambiente de névoa é uma estratégia válida para detecção de mudanças nos padrões de tráfego, sendo viável como parte de um Sistema de Detecção de Intrusão em Redes (*Network Intrusion Detection System*) (NIDS) para redes IoT.

No entanto para aplicação em uma situação real, são necessárias adaptações para o tratamento do problema específico abordado, desde o *data set* de treinamento e avaliação, passando pelo algoritmo de detecção de novidade, parâmetros do algoritmo e estratégias de paralelismo, distribuição e implantação.

---

## Capítulo 6

### Conclusão

---

Segurança e privacidade são uma grande preocupação em Internet das Coisas (*Internet of Things*) (IoT), seja para a preservação do sigilo de dados pessoais ou para evitar a subversão do dispositivo para uso em uma *botnet*. Nesses cenários, o monitoramento da rede para detecção de possíveis intrusões é uma tarefa necessária. Atendendo a essa necessidade, um Sistema de Detecção de Intrusão em Redes (*Network Intrusion Detection System*) (NIDS) é uma ferramenta que observa o tráfego da rede e alerta para possíveis ataques. Este alerta pode ser gerado através de detecção de anomalias, e uma técnica para detectar anomalias são algoritmos de Detecção de Novidades em Fluxos de Dados (ND). O algoritmo MINAS é um algoritmo de detecção de novidade que já foi avaliado e considerado promissor para aplicação em NIDS.

Para um bom funcionamento de um NIDS, é necessário que este responda rapidamente aos padrões do fluxo da rede. Portanto, para aplicações em redes IoT o envio das observações de uma rede remota para processamento em nuvem pode resultar em latências proibitivas. Uma alternativa viável à computação em nuvem neste caso é a computação em névoa que pode disponibilizar recursos computacionais mais próximos à fonte de dados, mesmo que de menor capacidade, oferece menor latência em seus processamentos. Porém, a necessidade de resposta rápida de um NIDS e a natureza distribuída da computação em névoa requer que as técnicas utilizadas estejam preparadas para um cenário paralelo e distribuído, o que não acontece com o algoritmo MINAS.

Este trabalho apresenta a construção e avaliação do sistema M-FOG, uma implementação paralela e distribuída com foco na execução em névoa de dispositivos IoT do algoritmo MINAS, pautado em um caso de uso para NIDS seguindo a arquitetura IDSA-IoT (CASSALES et al., 2019). Esta implementação foi construída com MPI buscando a escalabilidade na tarefa de processamento de fluxo de dados e economia dos recursos



limitados comumente encontrados em sistemas IoT.

A avaliação do sistema construído utilizou o conjunto de dados (*data set*) *Kyoto 2015*, relevante para NIDS por conter descritores de fluxo de uma rede de *Honeypots*. A manipulação do conjunto de dados utilizado, apesar de não otimizada, foi suficiente para avaliar a implementação e comparar resultados.

As métricas de qualidade de classificação escolhidas mostraram resultado equivalente entre a nova implementação e a implementação de referência do algoritmo MINAS, seja na versão sequencial, paralela com 4 processadores ou distribuída com 3 nós. As métricas de escalabilidade do sistema M-FOG em ambiente de névoa IoT mostraram melhora significativa comparada à implementação de referência no mesmo ambiente. No entanto não foi observada melhora compatível com o aumento no número de nós no *cluster* (eficiência da computação paralela), ou seja, a escalabilidade almejada não foi alcançada.

As principais contribuições deste trabalho são a análise, implementação revisada e melhora do desempenho do algoritmo MINAS guiado pelo contexto de computação distribuída em névoa de dispositivos IoT e, adição de uma técnica palpável para NIDS, contribuindo para redução de danos a quem depende do bom funcionamento dos sistemas em redes IoT.

Para o problema NIDS em redes IoT (ou detecção de comportamentos anômalos em fluxos de dados de sensores IoT em geral) com base em ND paralela e distribuída em névoa, o equilíbrio dos atributos de escalabilidade e qualidade de classificação ainda não foi alcançado.

Para trabalhos futuros, espera-se que esta implementação e análise sirva de inspiração para busca de algoritmos e sistemas que maximizam o aproveitamento do *hardware* e energia dedicados a esta tarefa. Em termos mais práticos, sugere-se a utilização do algoritmo *CluStream* (AGGARWAL et al., 2003) ou seus derivados e a ideia de um Modelo de tamanho fixo, maximizando o aproveitamento de memória e a acurácia com um grande conjunto de *micro-clusters*. Seguindo esta sugestão, estes *micro-clusters* podem ser definidos como polígonos para melhor cobertura do espaço, o Modelo pode ser checado quanto à sobreposição evitando ambiguidade e o Modelo organizado em índices para que a busca espacial seja rápida e eficiente. Acredita-se que estas características junto com as propriedades de paralelismo e distribuição em névoa podem levar a resultados brilhantes.

---

## Referências

---

- ABANE, A.; MUHLETHALER, P.; BOUZEFRANE, S.; BATTOU, A. Modeling and improving named data networking over ieee 802.15.4. In: **2019 8th International Conference on Performance Evaluation and Modeling in Wired and Wireless Networks (PEMWN)**. [S.l.: s.n.], 2019. p. 1–6.
- ABDALLAH, A.; MAAROF, M. A.; ZAINAL, A. Fraud detection system: A survey. **Journal of Network and Computer Applications**, v. 68, p. 90 – 113, 2016. ISSN 1084-8045. Disponível em: <<http://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S1084804516300571>>.
- ABDALLAH, Z. S.; GABER, M. M.; SRINIVASAN, B.; KRISHNASWAMY, S. Anyonovel: detection of novel concepts in evolving data streams: An application for activity recognition. **Evolving Systems**, v. 7, n. 2, p. 73–93, 2016. ISSN 18686486.
- AGGARWAL, C. C.; HAN, J.; WANG, J.; YU, P. S. A framework for clustering evolving data streams. **Proceedings - 29th International Conference on Very Large Data Bases, VLDB 2003**, p. 81–92, 2003.
- AKBAR, A.; KHAN, A.; CARREZ, F.; MOESSNER, K. Predictive analytics for complex iot data streams. **IEEE Internet of Things Journal**, v. 4, n. 5, p. 1571–1582, 2017.
- Apache Flink. **Apache Flink**. 2020. Disponível em: <<https://flink.apache.org/>>.
- Apache Hadoop. **The Apache™ Hadoop® project develops open-source software for reliable,scalable,distributed computing**. 2020. Disponível em: <<https://hadoop.apache.org/>>.
- Apache Software Foundation. **Apache Storm**. 2020. Disponível em: <<https://storm.apache.org/>>.
- Apache Spark. **Apache Spark™ - Unified Analytics Engine for Big Data**. 2020. Disponível em: <<https://spark.apache.org/>>.
- Ariyaluran Habeeb, R. A.; NASARUDDIN, F.; GANI, A.; Targio Hashem, I. A.; AHMED, E.; IMRAN, M. Real-time big data processing for anomaly detection: A survey. **International Journal of Information Management**, v. 45, p. 289–307, 2019. ISSN 0268-4012. Disponível em: <<https://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0268401218301658>>.

- BATTULGA, D.; MIORANDI, D.; TEDESCHI, C. Fogguru: a fog computing platform based on apache flink. In: **23rd Conference on Innovation in Clouds, Internet and Networks (ICIN 2020)**. Paris, France: [s.n.], 2020. Disponível em: <<https://hal.inria.fr/hal-02463206>>.
- BIFET, A.; HOLMES, G.; KIRKBY, R.; PFAHRINGER, B. MOA: massive online analysis. **J. Mach. Learn. Res.**, v. 11, p. 1601–1604, 2010. Disponível em: <<http://portal.acm.org/citation.cfm?id=1859903>>.
- BONOMI, F.; MILITO, R.; ZHU, J.; ADDEPALLI, S. Fog computing and its role in the internet of things. In: **Proceedings of the first edition of the MCC workshop on Mobile cloud computing**. [s.n.], 2012. p. 13–16. ISBN 9781450315197. Disponível em: <<http://www.lispmob.org>>.
- BUCZAK, A. L.; GUVEN, E. A survey of data mining and machine learning methods for cyber security intrusion detection. **IEEE Communications Surveys & Tutorials**, IEEE, v. 18, n. 2, p. 1153–1176, 2016.
- CARBONE, P.; KATSIFODIMOS, A.; EWEN, S.; MARKL, V.; HARIDI, S.; TZOUMAS, K. **Apache Flink™: Stream and Batch Processing in a Single Engine**. [S.l.], 2015. v. 36, n. 4. Disponível em: <<http://urn.kb.se/resolve?urn=urn:nbn:se:kth:diva-198940>>.
- CASSALES, G. W.; SENGHER, H.; DE FARIA, E. R.; BIFET, A. Idsa-iot: An intrusion detection system architecture for iot networks. In: **2019 IEEE Symposium on Computers and Communications (ISCC)**. [s.n.], 2019. p. 1–7. ISBN 978-1-7281-2999-0. ISSN 1530-1346. Disponível em: <<https://ieeexplore.ieee.org/document/8969609/>>.
- COSTA, J. D. **Detecção De Novidade Em Fluxos Contínuos De Dados Multirrótulo**. 127 p. Tese (Master) — UFSCar - Universidade Federal de São Carlos, 2019. Disponível em: <<https://repositorio.ufscar.br/handle/ufscar/12197>>.
- COSTA, K. A. da; PAPA, J. P.; LISBOA, C. O.; MUNOZ, R.; ALBUQUERQUE, V. H. C. de. Internet of things: A survey on machine learning-based intrusion detection approaches. **Computer Networks**, v. 151, p. 147–157, 2019. ISSN 13891286.
- COULL, S.; BRANCH, J.; SZYMANSKI, B.; BREIMER, E. Intrusion detection: A bioinformatics approach. In: IEEE. **19th Annual Computer Security Applications Conference, 2003. Proceedings**. [S.l.], 2003. p. 24–33.
- DASTJERDI, A. V.; BUYYA, R. Fog computing: Helping the internet of things realize its potential. **Computer**, IEEE, v. 49, n. 8, p. 112–116, Aug 2016. ISSN 1558-0814.
- DEAN, J.; GHEMAWAT, S. MapReduce: Simplified data processing on large clusters. **OSDI 2004 - 6th Symposium on Operating Systems Design and Implementation**, p. 137–149, 2004. ISSN 23487852.
- DOMINGOS, P.; HULTEN, G. Mining high-speed data streams. In: **Proceedings of the Sixth ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining**. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery, 2000. (KDD '00), p. 71–80. ISBN 1581132336. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/347090.347107>>.

FARIA, E. R. **Source codes of MINAS: Multi-class learNing Algorithm for data Streams**. Universidade Federal de Uberlândia, Faculdade de Computação, Uberlândia, Minas Gerais, Brasil, 2013. Disponível em: <<http://www.facom.ufu.br/~elaine/DadosMINAS/MINAS-SourceCode.rar>>.

FARIA, E. R.; GAMA, J. a.; CARVALHO, A. C. P. L. F. Novelty detection algorithm for data streams multi-class problems. In: **Proceedings of the 28th Annual ACM Symposium on Applied Computing**. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery, 2013. (SAC '13), p. 795–800. ISBN 9781450316569. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/2480362.2480515>>.

FARIA, E. R.; GONÇALVES, I. J. C. R.; CARVALHO, A. C. P. L. F. de; GAMA, J. Novelty detection in data streams. **Artificial Intelligence Review**, v. 45, n. 2, p. 235–269, Feb 2016. ISSN 1573-7462. Disponível em: <<https://doi.org/10.1007/s10462-015-9444-8>>.

FARIA, E. R.; GONÇALVES, I. J.; GAMA, J.; CARVALHO, A. C. Evaluation methodology for multiclass novelty detection algorithms. In: **2013 Brazilian Conference on Intelligent Systems**. [S.l.: s.n.], 2013. p. 19–25. ISBN 9780769550923.

FARIA, E. R. de; CARVALHO, A. C. Ponce de L. F.; GAMA, J. Minas: multiclass learning algorithm for novelty detection in data streams. **Data Mining and Knowledge Discovery**, v. 30, n. 3, p. 640–680, May 2016. ISSN 1573-756X. Disponível em: <<https://doi.org/10.1007/s10618-015-0433-y>>.

FONTUGNE, R.; BORGNAT, P.; ABRY, P.; FUKUDA, K. Mawilab: Combining diverse anomaly detectors for automated anomaly labeling and performance benchmarking. In: **ACM CoNEXT '10**. Philadelphia,PA: [s.n.], 2010. p. 1–12.

GABER, M. M.; ZASLAVSKY, A.; KRISHNASWAMY, S. Mining data streams: A review. **SIGMOD Rec.**, Association for Computing Machinery, New York,NY,USA, v. 34, n. 2, p. 18–26, jun 2005. ISSN 0163-5808. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/1083784.1083789>>.

GAMA, J.; RODRIGUES, P. P. Data stream processing. In: GAMA, J.; GABER, M. M. (Ed.). **Learning from Data Streams: Processing Techniques in Sensor Networks**. Berlin, Heidelberg: Springer Berlin Heidelberg, 2007. p. 25–39. ISBN 978-3-540-73679-0. Disponível em: <[https://doi.org/10.1007/3-540-73679-4\\_3](https://doi.org/10.1007/3-540-73679-4_3)>.

GAMA, J.; RODRIGUES, P. P. **Knowledge Discovery from Data Streams**. [S.l.]: Chapman and Hall/CRC, 2010. ISBN 9781439826119.

GRECO, L.; RITROVATO, P.; XHAFI, F. An edge-stream computing infrastructure for real-time analysis of wearable sensors data. **Future Generation Computer Systems**, v. 93, p. 515–528, 2019. ISSN 0167-739X. Disponível em: <<https://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0167739X18314031>>.

GROPP, W.; LUSK, E.; SKJELLUM, A. **Using MPI : portable parallel programming with the Message-Passing Interface**. 3. ed. Cambridge, Massachusetts: MIT Press, 2014. 330 p. ISSN 10589244. ISBN 978-0-262-52739-2. Disponível em: <<https://ieeexplore.ieee.org/book/6981847>>.

HADDADPAJOUH, H.; DEGHANTANHA, A.; PARIZI, R. M.; ALEDHARI, M.; KARIMIPOUR, H. A survey on internet of things security: Requirements, challenges, and solutions. **Internet of Things**, Elsevier, v. 14, p. 100129, 2019.

HAYAT, M. Z.; HASHEMI, M. R. A dct based approach for detecting novelty and concept drift in data streams. In: IEEE. **2010 International Conference of Soft Computing and Pattern Recognition, SoCPaR 2010**. [S.l.], 2010. p. 373–378. ISBN 9781424478958.

IEEE Communications Society. **IEEE Std 1934-2018: IEEE Standard for Adoption of OpenFog Reference Architecture for Fog Computing**. IEEE, 2018. 176 p. ISBN 9781504450171. Disponível em: <<https://ieeexplore.ieee.org/document/8423800>>.

JÚNIOR, J. D. C.; FARIA, E. R.; SILVA, J. A.; GAMA, J.; CERRI, R. Novelty detection for multi-label stream classification. In: IEEE. **2019 8th Brazilian Conference on Intelligent Systems (BRACIS)**. [S.l.], 2019. p. 144–149. ISBN 9781728142531.

KAMBOURAKIS, G.; KOLIAS, C.; STAVROU, A. The Mirai botnet and the IoT Zombie Armies. In: **MILCOM 2017 - 2017 IEEE Military Communications Conference (MILCOM)**. IEEE, 2017. v. 2017-Octob, p. 267–272. ISBN 978-1-5386-0595-0. Disponível em: <<http://ieeexplore.ieee.org/document/8170867/>>.

KOLIAS, C.; KAMBOURAKIS, G.; STAVROU, A.; VOAS, J. DDoS in the IoT: Mirai and Other Botnets. **Computer**, IEEE, v. 50, n. 7, p. 80–84, 2017. ISSN 00189162. Disponível em: <<http://ieeexplore.ieee.org/document/7971869/>>.

KREPS, J. **Questioning the Lambda Architecture – O'Reilly**. 2014. 10 p. Disponível em: <<https://www.oreilly.com/radar/questioning-the-lambda-architecture/>>.

LEE, H.; OH, J.; KIM, K.; YEON, H. A data streaming performance evaluation using resource constrained edge device. In: IEEE. **2017 International Conference on Information and Communication Technology Convergence (ICTC)**. [S.l.], 2017. p. 628–633. ISBN 9781509040315.

LOPEZ, M. A.; DUARTE, O. C. M. B.; PUJOLLE, G. A monitoring and threat detection system using stream processing as a virtual function for big data. In: **Anais Estendidos do XXXVII Simpósio Brasileiro de Redes de Computadores e Sistemas Distribuídos**. Porto Alegre, RS, Brasil: SBC, 2019. p. 209–216. ISSN 2177-9384. Disponível em: <[https://sol.sbc.org.br/index.php/sbrc\\_estendido/article/view/7789](https://sol.sbc.org.br/index.php/sbrc_estendido/article/view/7789)>.

LOPEZ, M. E. A. **A monitoring and threat detection system using stream processing as a virtual function for Big Data**. Tese (Theses) — Sorbonne Université ; Universidade federal do Rio de Janeiro, Jun 2018. Disponível em: <<https://tel.archives-ouvertes.fr/tel-02111017>>.

MARKOU, M.; SINGH, S. Novelty detection: A review - Part 1: Statistical approaches. **Signal Processing**, Elsevier, v. 83, n. 12, p. 2481–2497, dec 2003. ISSN 01651684.

MARZ, N.; WARREN, J. **Big Data: Principles and best practices of scalable real-time data systems**. [S.l.]: New York; Manning Publications Co., 2015.

MASUD, M.; GAO, J.; KHAN, L.; HAN, J.; THURASINGHAM, B. M. Classification and novel class detection in concept-drifting data streams under time constraints. **IEEE Trans. on Knowledge and Data Engineering**, IEEE, v. 23, n. 6, p. 859–874, June 2011. ISSN 1041-4347.

MAWI Working Group Traffic Archive. **Index of /mawi/samplepoint-F**. 2020. Disponível em: <<http://mawi.wide.ad.jp/mawi/samplepoint-F/>>.

MELL, P.; GRANCE, T. The NIST definition of cloud computing: Recommendations of the National Institute of Standards and Technology. In: NATIONAL INSTITUTE OF STANDARDS AND TECHNOLOGY. **Public Cloud Computing: Security and Privacy Guidelines**. National Institute of Standards and Technology, 2012. p. 97–101. ISBN 9781620819821. Disponível em: <<http://faculty.winthrop.edu/domanm/csci411/Handouts/NIST.pdf>>.

MITCHELL, R.; CHEN, I.-R. A survey of intrusion detection techniques for cyber-physical systems. **ACM Computing Surveys (CSUR)**, ACM, v. 46, n. 4, p. 55, 2014.

MPICH. **MPICH | High-Performance Portable MPI**. 2021. Disponível em: <<https://www.mpich.org/>>.

OpenMPI. **Open MPI: Open Source High Performance Computing**. 2021. Disponível em: <<https://www.open-mpi.org/>>.

PERNER, P. Concepts for novelty detection and handling based on a case-based reasoning process scheme. **Engineering Applications of Artificial Intelligence**, v. 22, n. 1, p. 86–91, 2009. ISSN 0952-1976. Disponível em: <<https://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S095219760800105X>>.

SENGUPTA, J.; RUJ, S.; BIT, S. D. A comprehensive survey on attacks, security issues and blockchain solutions for iot and iiot. **Journal of Network and Computer Applications**, Elsevier, v. 149, p. 102481, 2020.

SHANBHAG, R.; SHANKARMANI, R. Architecture for internet of things to minimize human intervention. **2015 International Conference on Advances in Computing, Communications and Informatics, ICACCI 2015**, IEEE, p. 2348–2353, 2015.

SHI, W.; CAO, J.; ZHANG, Q.; LI, Y.; XU, L. Edge computing: Vision and challenges. **IEEE Internet of Things Journal**, Institute of Electrical and Electronics Engineers Inc., v. 3, n. 5, p. 637–646, oct 2016. ISSN 23274662. Disponível em: <<https://ieeexplore.ieee.org/abstract/document/7488250>>.

SILVA, T. P. da. **Abordagem Fuzzy para Detecção de Novidade em Fluxo Contínuo de Dados**. 89 p. Tese (Master) — Universidade Federal de São Carlos, 2018. Disponível em: <<https://repositorio.ufscar.br/handle/ufscar/10544>>.

SILVA, T. P. da; SCHICK, L.; De Abreu Lopes, P.; De Arruda Camargo, H. A fuzzy multiclass novelty detector for data streams. **IEEE International Conference on Fuzzy Systems**, IEEE, v. 2018-July, p. 1–8, 2018. ISSN 10987584.

SINGH, S.; MARKOU, M. An approach to novelty detection applied to the classification of image regions. **IEEE Transactions on Knowledge and Data Engineering**, IEEE, v. 16, n. 4, p. 396–407, 2004.

SONG, J.; TAKAKURA, H.; OKABE, Y. **Kyoto 2006+ New version data**. 2020. Disponível em: <[http://www.takakura.com/Kyoto\\_data/new\\_data201704/](http://www.takakura.com/Kyoto_data/new_data201704/)>.

SONG, J.; TAKAKURA, H.; OKABE, Y.; ETO, M.; INOUE, D.; NAKAO, K. Statistical analysis of honeypot data and building of kyoto 2006+ dataset for nids evaluation. In: **Proceedings of the First Workshop on Building Analysis Datasets and Gathering Experience Returns for Security**. New York,NY,USA: Association for Computing Machinery, 2011. (BADGERS '11), p. 29–36. ISBN 9781450307680. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/1978672.1978676>>.

SPINOSA, E. J.; CARVALHO, A. P. de Leon F. de; GAMA, J. a. Cluster-based novel concept detection in data streams applied to intrusion detection in computer networks. In: **Proceedings of the 2008 ACM Symposium on Applied Computing**. New York,NY,USA: Association for Computing Machinery, 2008. (SAC '08), p. 976–980. ISBN 9781595937537. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/1363686.1363912>>.

SPINOSA, E. J.; CARVALHO, A. P. de Leon F. de; GAMA, J. a. Novelty detection with application to data streams. **Intell. Data Anal.**, IOS Press, NLD, v. 13, n. 3, p. 405–422, ago. 2009. ISSN 1088-467X.

TAHSIEN, S. M.; KARIMIPOUR, H.; SPACHOS, P. Machine learning based solutions for security of internet of things (iot): A survey. **Journal of Network and Computer Applications**, v. 161, n. November 2019, 2020. ISSN 10958592.

TOSHNIWAL, A.; TANEJA, S.; SHUKLA, A.; RAMASAMY, K.; PATEL, J. M.; KULKARNI, S.; JACKSON, J.; GADE, K.; FU, M.; DONHAM, J. et al. Storm @twitter. In: **Proceedings of the 2014 ACM SIGMOD international conference on Management of data**. [S.l.: s.n.], 2014. p. 147–156.

VALLIM, R. M.; FILHO, J. A. A.; MELLO, R. F. de; CARVALHO, A. C. de. Online behavior change detection in computer games. **Expert Systems with Applications**, v. 40, n. 16, p. 6258 – 6265, 2013. ISSN 0957-4174. Disponível em: <<http://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0957417413003576>>.

VIEGAS, E.; SANTIN, A.; BESSANI, A.; NEVES, N. Bigflow: Real-time and reliable anomaly-based intrusion detection for high-speed networks. **Future Generation Computer Systems**, Elsevier, v. 93, p. 473 – 485, 2019. ISSN 0167-739X. Disponível em: <<http://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0167739X18307635>>.

WANG, H.; FAN, W.; YU, P. S.; HAN, J. Mining concept-drifting data streams using ensemble classifiers. In: **Proceedings of the Ninth ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining**. New York,NY,USA: Association for Computing Machinery, 2003. (KDD '03), p. 226–235. ISBN 1581137370. Disponível em: <<https://doi.org/10.1145/956750.956778>>.

ZAHARIA, M.; XIN, R. S.; WENDELL, P.; DAS, T.; ARMBRUST, M.; DAVE, A.; MENG, X.; ROSEN, J.; VENKATARAMAN, S.; FRANKLIN, M. J.; GHODSI, A.; GONZALEZ, J.; SHENKER, S.; STOICA, I. Apache spark: A unified engine for big data processing. **Communications of the ACM**, v. 59, n. 11, p. 56–65, 2016. ISSN 15577317.

- ZHANG, J.; YAN, Q.; ZHANG, Y.; HUANG, Z. Novel fault class detection based on novelty detection methods. In: HUANG, D.-S.; LI, K.; IRWIN, G. W. (Ed.). **Intelligent Computing in Signal Processing and Pattern Recognition: International Conference on Intelligent Computing, ICIC 2006 Kunming, China, August 16–19, 2006**. Berlin, Heidelberg: Springer Berlin Heidelberg, 2006. p. 982–987. ISBN 978-3-540-37258-5. Disponível em: <[https://doi.org/10.1007/978-3-540-37258-5\\_124](https://doi.org/10.1007/978-3-540-37258-5_124)>.
- ZHOU, J.; CAO, Z.; DONG, X.; VASILAKOS, A. V. Security and privacy for cloud-based iot: Challenges. **IEEE Communications Magazine**, v. 55, n. 1, p. 26–33, 2017.