

O USO DE CUBO DE DADOS COMO UMA SOLUÇÃO DE *BIG DATA* COMO UMA FERRAMENTA PARA TOMADA DE DECISÃO

Yuri Matheus Dias Pereira Mauricio Vieira Ferreira Gonçalves Rodrigo Rocha Silva

Relatório Técnico resultado do Exame de Proposta de Dissertação do Curso de Pós-Graduação em Engenharia e Gerenciamento de Sistemas Espaciais.

URL do documento original:

INPE São José dos Campos 2019

PUBLICADO POR:

Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais - INPE

Gabinete do Diretor (GB)

Serviço de Informação e Documentação (SID)

Caixa Postal 515 - CEP 12.245-970

São José dos Campos - SP - Brasil

Tel.:(012) 3945-6923/6921

Fax: (012) 3945-6919

E-mail: pubtc@sid.inpe.br

COMISSÃO DO CONSELHO DE EDITORAÇÃO E PRESERVAÇÃO DA PRODUÇÃO INTELECTUAL DO INPE (DE/DIR-544):

Presidente:

Marciana Leite Ribeiro - Serviço de Informação e Documentação (SID)

Membros:

Dr. Gerald Jean Francis Banon - Coordenação Observação da Terra (OBT)

Dr. Amauri Silva Montes - Coordenação Engenharia e Tecnologia Espaciais (ETE)

Dr. André de Castro Milone - Coordenação Ciências Espaciais e Atmosféricas (CEA)

Dr. Joaquim José Barroso de Castro - Centro de Tecnologias Espaciais (CTE)

Dr. Manoel Alonso Gan - Centro de Previsão de Tempo e Estudos Climáticos (CPT)

Drª Maria do Carmo de Andrade Nono - Conselho de Pós-Graduação

Dr. Plínio Carlos Alvalá - Centro de Ciência do Sistema Terrestre (CST)

BIBLIOTECA DIGITAL:

Dr. Gerald Jean Francis Banon - Coordenação de Observação da Terra (OBT)

Clayton Martins Pereira - Serviço de Informação e Documentação (SID)

REVISÃO E NORMALIZAÇÃO DOCUMENTÁRIA:

Simone Angélica Del Ducca Barbedo - Serviço de Informação e Documentação (SID)

Yolanda Ribeiro da Silva Souza - Serviço de Informação e Documentação (SID)

EDITORAÇÃO ELETRÔNICA:

Marcelo de Castro Pazos - Serviço de Informação e Documentação (SID)

André Luis Dias Fernandes - Serviço de Informação e Documentação (SID)



O USO DE CUBO DE DADOS COMO UMA SOLUÇÃO DE *BIG DATA* COMO UMA FERRAMENTA PARA TOMADA DE DECISÃO

Yuri Matheus Dias Pereira Mauricio Vieira Ferreira Gonçalves Rodrigo Rocha Silva

Relatório Técnico resultado do Exame de Proposta de Dissertação do Curso de Pós-Graduação em Engenharia e Gerenciamento de Sistemas Espaciais.

URL do documento original:

INPE São José dos Campos 2019



Esta obra foi licenciada sob uma Licença Creative Commons Atribuição-NãoComercial 3.0 Não Adaptada.

This work is licensed under a Creative Commons Attribution-NonCommercial 3.0 Unported License.

Informar aqui sobre marca registrada (a modificação desta linha deve ser feita no arquivo publicacao.tex).

"But I try not to think with my gut. If I'm serious about understanding the world, thinking with anything besides my brain, as tempting as that might be, is likely to get me into trouble. It's OK to reserve judgment until the evidence is in."

Carl Sagan e Ann Druyan em "O Mundo Assombrado pelos Demônios: A Ciência Vista Como Uma Vela no Escuro", 1995

RESUMO

Satélites são monitorados pelas equipes de solo via pacotes de telemetria, que informam o estado atual dos equipamentos e permitem avaliar a capacidade do satélite de continuar a sua missão. Esses pacotes de telemetria constituem um corpo de dados de tamanho e complexidade significativa, sendo que satélites que funcionam por vários anos geram dados históricos de grande volume, ainda úteis para a operação. Neste artigo apresentamos uma arquitetura baseada em conceitos de Big Data e Business Intelligence para criar uma representação de dados de telemetria pronta para a análise por operadores e engenheiros de satélite no Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais (INPE), bem como apresentamos o fluxo de dados utilizado pelos dados históricos de telemetria de um dos satélites operados pelo INPE.

Palavras-chave: Cubo de Dados. Big Data. Operação. Satélite. Data Warehouse.

LISTA DE FIGURAS

		Pág	<u>s.</u>
2.1	Exemplo de um cubo de dados Substituir pelo exemplo do rodrigo	. 1	0
2.2	Esquema estrela	. 1	1
2.3	Esquema floco de neve	. 1	2
2.4	Esquema constelação de fatos	. 1	3
2.5	Computação de cubo de dados através da estratégia $\mathit{Top\text{-}Down}$. 1	7
2.6	Computação de cubo de dados através da estratégia $Bottom\text{-}up$. 1	.7
4.1	Fluxo de dados em uma arquitetura de Big Data	. 2	24
4.2	Estruturado Cubo de dados	. 2	26
5.1	Aparência do SCD-Dashboard	. 3	30
5.2	Carregando dados de telemetria no RFragCubing	. 3	31
5.3	Curva de de agregação gerada pela SCD-Dashboard	. 3	31
5.4	Resultados preliminares da Medição de Relacionamento	. 3	32

LISTA DE TABELAS

		Pá	ág.
3.1	Operadores e Arquiteturas de Big Data		20
4.1	Dados de Operação		23
A.1	Cronograma de atividades		45
A.2	Publicações planejadas		45

LISTA DE ABREVIATURAS E SIGLAS

WETAMC – Campanha de Mesoescala Atmosférica na Estação Úmida

IBGE – Instituto Brasileiro de Geografia e Estatística

MC – Método das Covariâncias

EDO – Equações Diferenciais Ordinárias
 EDP – Equações Diferenciais Parciais
 ECT – Energia Cinética Turbulenta

FDP – Função de Distribuição de Probabilidade

PR – Plot de Recorrência FFT – Fast Fourier Transform

tS1200 — Temperatura medida no nível superior às 12 horas tS2300 — Temperatura medida no nível superior às 23 horas tM1200 — Temperatura medida no nível médio às 12 horas tM2300 — Temperatura medida no nível médio às 23 horas tI1200 — Temperatura medida no nível inferior às 12 horas tI2300 — Temperatura medida no nível inferior às 23 horas

wS1200 – Velocidade vertical do vento medida no nível superior às 12 horas

SUMÁRIO

	<u>Pág.</u>
1 INTRODUÇÃO	. 1
1.1 Objetivos	
1.2 Organização da proposta	
2 FUNDAMENTAÇÃO	. 5
2.1 Operação de Satélites	5
2.2 Big Data	6
2.3 Data Warehouse	7
2.4 OLAP	7
2.5 Cubo de Dados	9
2.5.1 Células do Cubo de Dados	10
2.5.2 Modelagem dimensional	11
2.5.3 Hierarquias de conceito	12
2.5.4 Medidas	12
2.5.5 Operações OLAP	14
2.5.6 Computação do cubo de dados	14
3 TRABALHOS CORRELATOS	. 19
3.1 Análise de Dados em Outros Operadores	19
3.1.1 Análise de Dados no INPE	19
3.2 Computação do Cubo de Dados	21
4 PROPOSTA	. 23
4.1 Dados	23
4.2 Fluxo dos Dados de Operação	24
4.3 Arquitetura de um Cubo de Dados $\dots \dots \dots \dots \dots \dots$	25
4.3.1 Algoritmos de construção do cubo $\ \ldots \ \ldots \ \ldots \ \ldots \ \ldots$	27
4.4 Discussão	27
5 RESULTADOS PRELIMINARES	. 29
5.1 SCD-Dashboard	29
5.2 RFragCubing	30
5.3 Medida de Similaridade	31

6 CONCLUSAO E TRABALHOS FUTUROS	35
6.1 Planejamento	35
6.1.1 Trabalhos futuros	36
REFERÊNCIAS BIBLIOGRÁFICAS	37
ANEXO A - CRONOGRAMA E PUBLICAÇÕES	45

1 INTRODUÇÃO

O Centro de Controle de Satélites (CCS) localizado no Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais (INPE) atualmente monitora e controla alguns satélites: a família do Satélite de Coleta de Dados (SCD), composta de dois satélites SCD-1 e SCD-2, e o Satélite Sino-Brasileiro de Recursos Terrestres (CBERS), com o quinto satélite em operação atualmente, o CBERS-4. Estes satélites realizam passagens sobre as estações terrenas do INPE, durante o qual o CCS recebe dados do estado do satélite, chamados de telemetrias, e envia telecomando, utilizados para controlar o satélite, bem como realiza atividades de manutenção e estimativa, como medidas de velocidade e posição de cada satélite (AZEVEDO; AMBRÓSIO, 2010).

Dados de telemetria geralmente carregam medidas de sensores e verificações de saúde dos instrumentos, como temperatura das baterias, corrente de algum subsistema, se um dado equipamento está ativo ou não, bem como dados que os operadores e engenheiros acham necessários para a operação, entre outros (LARSON; WERTZ, 1999). Estes dados precisam ser guardados por toda a vida do satélite, sendo que para satélites que estão funcionando por vários anos, eles adquirem um volume considerável, que não pode ser descartado. No caso dos satélites da família SCD, o SCD-1 já estando operacional por mais de 25 anos, e continuando a gerar dados, com um volume aproximado de 7GB por ano.

Para satélites mais complexos como os da família CBERS, que possuem mais de 4 mil telemetrias sendo rastreadas, geram um volume de dados cuja análise não é trivial, e só pode ser feita por especialistas no funcionamento do satélite. Com os lançamentos futuros do CBERS-4A e do Amazônia-1, o volume de dados e a complexidade da análise dos mesmos deve aumentar, criando novas necessidades de operação (FILHO et al., 2017).

Considerando as necessidades do CCS, esses dados entram na definição de *Big Data*: possuem um grande volume, são gerados continuamente, possuem formatos diversos, sua análise é de alto valor e existe uma incerteza quanto a qualidade dos dados devido a problemas de comunicação e degradação dos instrumentos. Esses características são denotadas pelos cinco Vs do *Big Data*: Volume, Variedade, Velocidade, Valor e Veracidade (EMANI et al., 2015).

Deste modo, é necessário criar uma estrutura que permita a análise e consulta desses dados de uma forma estrutura e que tenha desempenho satisfatório. As tecnologias de *Data Warehouse* (DW) e *Online Analytical Processing* (OLAP) tem demonstrado

capacidade e experiência para atingir esses objetivos (BIMONTE, 2016), inclusive na área espacial (YVERNES, 2018). Essas tecnologias executam a generalização de dados agregando enormes quantidade de dados em vários níveis de abstração, assim tornam elementos essenciais de apoio à decisão e atraem a atenção tanto da indústria como das comunidades de pesquisa. Sistemas OLAP, que são tipicamente dominados por consultas complexas que envolvem operadores group-by e operadores de agregações, são as principais características entre essas ferramentas.

Sistemas OLAP são baseados em um modelo multidimensional chamado de cubo de dados, que é uma generalização do operador group-by sobre todas as combinações possíveis das dimensões, com variados níveis de granularidade (GRAY et al., 1996). Cada combinação é chamada de um subcubo, que correspondem a um conjunto de células descritas como tuplas sobre as dimensões do subcubo. Além das dimensões, cada tupla contém um fato, também chamado de medida, que representa o que será medido no processo de análise.

Cada dimensão pode estar organizada em uma hierarquia para facilitar a análise. Por exemplo, uma dimensão tempo pode ser dividida em "dia < mês < ano", com ano sendo o nível mais genérico. Essa prática visa facilitar a interpretação dos dados pelos usuários. Medidas são atributos atributos associados a uma combinação de dimensões, sendo geradas de forma estatística.

Tecnologias OLAP são caracterizadas pela habilidade em responder consultas de apoio a decisão de forma eficiente. Para atingir isso, o cubo de dados deve ser materializado antes da execução da consulta. Isso significa que as combinações de dimensões são computadas previamente, assim gerando o cubo completo. Porém, essa abordagem possui um custo computacional exponencial em relação ao número de dimensões, assim a materialização completa do cubo envolve um grande número de células e um tempo substancial para a sua execução.

Dados de satélite são caracterizados pela sua alta dimensionalidade, onde um satélite pode precisar rastrear milhares de telemetrias. Por exemplo, supondo um satélite com n=100 telemetrias, e cada telemetria representando uma dimensão, teremos 2^{100} possíveis subcubos para a implementação de um cubo de dados. Supondo uma cardinalidade, o número de valores diferentes em cada telemetria, como sendo de 100, teremos $101^{100} \approx 10^{200}$ células para cada dimensão.

Dessa forma, conseguir computar e manter um cubo de dados é um problema exponencial, e reduzir o seu consumo de memória e tempo de computação é de fun-

damental importância para desenvolver um sistema OLAP. Para a área espacial essa necessidade é maior: a maior parte dos algoritmos de computação do cubo tem problemas em lidar com mais do que 15 dimensões (SILVA, 2015). Neste trabalho, visamos aplicar a tecnologia de cubo de dados por meio de algoritmos que consigam responder as consultas da área espacial eficientemente, e consigam lidar com a alta dimensionalidade, velocidade e diversidade dos dados para a operação.

1.1 Objetivos

?

1.2 Organização da proposta

Os capítulos restantes desta proposta estão organizados da seguinte maneira:

- Capítulo 2: Este capítulo apresenta os conceitos e fundamentos teóricos desta proposta, como os conceitos relevantes de operação de satélites, *Data* Warehouse, Big Data e do Cubo de Dados.
- Capítulo 3: Neste capítulo os trabalhos correlatos de Cubo de Dados são apresentados, bem como as arquiteturas que outros operadores de satélite estão implementando.
- Capítulo 4: Neste capítulo a proposta é apresentada e seus conceitos principais explicados, bem como o fluxo de dados atual do CCS e como a nova arquitetura vai melhorá-lo.
- Capítulo 5: Esse capítulo apresenta os resultados alcançados até o momento.
- Capítulo 6: Com base nos resultados intermediários alcançados, esse capítulo apresentará as conclusões obtidas, bem como as direções de implementação para o resto do trabalho.

2 FUNDAMENTAÇÃO

Este capítulo apresenta os conceitos fundamentais relacionados a essa proposta, começando pela operação dos satélites na seção 2.1, apresentando a definição de *Big Data* na seção 2.2, e os os conceito de *Data Warehouse* na seção 2.3, *OLAP* na seção 2.4 e Cubo de Dados na seção 2.5.

2.1 Operação de Satélites

Um satélite é dividido em dois módulos: o módulo de serviço e a carga útil. O módulo de serviço compõe tudo necessário para o funcionamento dos equipamentos de bordo, como o sistema de geração de energia, o sistema de comunicação com o solo, o computador de bordo, etc. A carga útil compõe todos os equipamentos necessários para cumprir os objetivos da missão, sendo esses sensores, câmeras, telescópios, etc (LARSON; WERTZ, 1999).

Um satélite gera dois tipos diferentes de dados: dados da carga útil e dados de telemetria. Os dados da carga útil são os dados gerados para cumprir a missão do satélite, sendo que eles podem ser fotos tiradas para o sensoriamento remoto, fotos tiradas por telescópios, dados de comunicação caso este seja o foco da missão entre outros (LARSON; WERTZ, 1999). Os dados de telemetria são os dados de monitoramento do estado de saúde e do funcionamento dos equipamentos do satélite. Esses dados são coletados pelo computador de bordo do satélite, e são enviados para as estações de solo via sistemas de telecomunicação.

Os dados de telemetria compõe usualmente medidas de sensores nos equipamentos do satélite, informações coletadas pelo computador de bordo (como se um instrumento está ligado ou não), e outros dados cuja coleta foi definida como relevante para a operação do satélite. Dependendo da missão, outras medidas podem ser classificadas como telemetria, como por exemplo câmeras voltadas para o satélites, radares para a detecção de possíveis colisões, etc (KRAG et al., 2017).

Esses dados devem ser analisados pelos operadores de satélite em solo após recebimento no centro de controle. Essa análise visa garantir que o satélite está executando suas tarefas como deveria, e que o seu estado de saúde permite a continuação da missão. Neste trabalho, vamos utilizar da análise feita pelos operadores de satélite somente nos dados de telemetria.

2.2 Big Data

O termo *Big Data* vem evoluindo ao longo dos anos, e para este trabalho vamos utilizar a definição dos *5 Vs* (EMANI et al., 2015): Volume, Variedade, Velocidade, Valor e Veracidade. Em detalhes:

- Volume: esse termo geralmente especifica uma quantidade de dados em que um sistema tradicional de gerenciamento de banco de dados é ineficaz. É importante ressaltar que isso não se trata apenas do armazenamento dos dados, mas também do seu processamento (BOUSSOUF et al., 2018). Usar um grande volume de dados geralmente implica em modelos melhores, que então produzem análises melhores, justificando a coleta de uma grande quantidade de dados.
- Variedade: dados são provenientes de fontes diferentes, com formatos diferentes, sem um esquema de modelagem padronizado, como dados advindos de logs de computadores, dados de sensores, dados multimídia, etc. Como consequência, esses dados devem ser utilizados da forma mais transparente o possível na análise.
- Velocidade: dados são disponibilizados de uma forma muito rápida, e devem ser analisados da forma mais rápida o possível. Isso implica que os dados podem ser guardados e analisados até em tempo real.
- Valor: os dados devem ser armazenados para criar algum valor para os seus usuários, seja ele econômico, científico, social, organizacional, etc.
- Veracidade: os dados não possuem garantias quanto a sua qualidade, como inconsistências e falta de acurácia, porém a análise deve ser de alta qualidade de qualquer forma.

Estes V's estão relacionados com a construção de um *Data Warehouse*, sendo que também podem ser vistos como requisitos para a crição de um para um conjunto de dados caracterizado como *Big Data* (ZHANG et al., 2017). Em especial, existe um certo relacionamento com a ideia de "*NoSQL*" ("Não apenas SQL", em inglês), em que não apenas sistemas de banco de dados relacionais são utilizados, mas também outros paradigmas são utilizados, como orientados a documentos, chave e valor, etc (BIMONTE, 2016).

2.3 Data Warehouse

Um Armazém de Dados ou Data Warehouse (DW) é um repositório de dados orientado por assunto, integrado, variado ou particionado em função do tempo e não volátil, que auxilia no gerenciamento do processo de tomada decisões (INMON; HACKATHORN, 1994). Essa definição pode ser dividida em:

- Orientado por assunto: o DW é utilizado para a análise de uma área em específico. Por exemplo, é de interesse analisar especialmente os dados da carga útil de uma forma específica.
- Integrado: o DW deve integrar dados vindos de múltiplas fontes de uma forma estrutura. Por exemplo, mesmo que existam duas representações diferentes para um mesmo produto, o DW deve possuir apenas uma representação. Isso requer o uso de técnicas de limpeza e integração dos dados, de modo a garantir a consistência dos dados.
- Variado em função do tempo: o DW deve conter, explícita ou implicitamente a perspectiva de tempo. Isso quer dizer que o DW possui dados históricos e eles podem ser consultados durante a análise. Por exemplo, pode se querer saber de dados de dias, meses ou anos atrás.
- Não volátil: uma vez dentro do DW, os dados não são removidos ou atualizados, sendo um requisito para a consulta de dados históricos.

Essas características diferem o *Data Warehouse* de outros sistemas de repositório, como sistemas de banco de dados, sistemas de processamento de transações e sistemas de arquivos (HAN et al., 2011).

Um DW é geralmente representado por um modelo dimensional que permite eficiência na organização dos dados e na recuperação de informações gerenciais (KIMBALL; ROSS, 2013). Neste modelo são definidos fatos, dimensões e medidas. Um fato corresponde ao assunto de negócio a ser analisado, cada dimensão é uma perspectiva de visualização do assunto de negócio e medidas são valores numéricos que quantificam o assunto de negócio. Uma das dimensões é sempre temporal para permitir a análise do assunto ao longo do tempo (SILVA, 2015).

2.4 OLAP

On-line Analytical Processing (OLAP) é um termo que se refere a um conjunto de ferramentas que são utilizadas para resumir, consolidar, visualizar, aplicar formula-

ções e sintetizar dados de acordo com múltiplas dimensões (CODD et al., 1998).

Um sistema OLAP permite a resposta de consultas multidimensionais usando dados armazenados no *Data Warehouse* (KIMBALL; ROSS, 2013), sendo que as características principais são (BIMONTE, 2016):

- Consultas Online: as consultas devem ser feitas *Online*, isto é, em tempo real para o usuário.
- Consultas Multidimensionais: Consultas são definidas utilizando as dimensões e medidas providas pelo Data Warehouse, que esperam dados de alta qualidade.
- Representação simples: os resultados das consultas devem ser representados utilizando tabelas e gráficos, pois os usuários finais geralmente são tomadores de decisão que precisam de visualizações relevantes.
- Exploratórias: as consultas são utilizadas em carácter exploratório, pois geralmente os usuários não conhecem de antemão todos os dados disponíveis para consultas.

Cada ferramenta OLAP deve manipular um novo tipo abstrato de dados (TAD), chamado de cubo de dados, utilizando estratégias específicas devido ao modo de como os dados são armazenados, sendo classificadas em (MOREIRA; LIMA, 2012):

- Relational OLAP (ROLAP): utilizam Sistemas de Gerenciamento de Banco de Dados (Data base Management System - DBMS) relacionais para o gerenciamento e armazenamento dos cubos de dados. Ferramentas RO-LAP incluem otimizações para cada DBMS, implementação da lógica de navegação em agregações, serviços e ferramentas adicionais;
- Multidimensional OLAP (MOLAP): implementam estruturas de dados multidimensionais para armazenar cubo de dados em memória principal ou em memória externa. Não há utilização de repositórios relacionais para armazenar dados multidimensionais e a lógica de navegação já é integrada a estrutura proposta;
- Hybrid OLAP (HOLAP): combinam técnicas ROLAP e MOLAP, onde normalmente os dados detalhados são armazenados em base de dados relacionais (ROLAP), e as agregações são armazenadas em estruturas de dados multidimensionais (MOLAP).

Além desses, existem sistemas OLAP voltados para um domínio ou estilo de dados específico, como é o caso do *Spatial OLAP* (SOLAP), voltado para consultas espaciais (VISWANATHAN; SCHNEIDER, 2014).

É importante ressaltar a diferença entre OLAP e Online Transaction Processing (OLPT), visto que sistemas comuns de banco de dados utilizam apenas OLTP, que tem o objetivo de realizar transações e processar consultas online. Isso cobre a grande maioria das operações do dia a dia, como controle de estoque, operações bancárias, etc, servindo a diversos usuários de uma organização. Já o OLAP é utilizado por tomadores de decisão e analistas de dados, sendo voltado para decisões de mais alto nível na organização (HAN et al., 2011).

2.5 Cubo de Dados

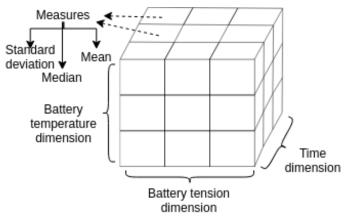
O Cubo de Dados originalmente foi criado como um operador relacional que gera todas as combinações possíveis de seus atributos de acordo com uma medida (GRAY et al., 1996).

A estrutura do cubo de dados permite que os dados sejam modelados e visualizados em múltiplas dimensões, e ele é caracterizado por dimensões e medidas. Uma medida é um atributo cujos valores são calculados pelo relacionamento entre as dimensões, sendo que esse é calculado utilizando funções de agragação como soma, quantidade, média, moda, mediana, etc. Uma dimensão é feita pelas entidades que compõe os nossos dados, determinando o contexto do assunto em questão (HAN et al., 2011). Uma dimensão pode ainda ser dividida em membros, que podem ter uma hierarquia, como uma divisão da dimensão tempo em dia, mês e ano.

A organização de um cubo de dados possibilita ao usuário a flexibilidade de visualização dos dados a partir de diferentes perspectivas, já que o operador gera combinações através do conceito do valor ALL, onde este conceito representa a agregação de todas as combinações possíveis de um conjunto de valores de atributos. Operações em cubos de dados existem a fim de materializar estas diferentes visões, permitindo busca e análise interativa dos dados armazenados (HAN et al., 2011).

Um cubo de dados é composto por células e cada célula possui valores para cada dimensão, incluindo ALL, e valores para as medidas. O valor de uma medida é computado para uma determinada célula utilizando níveis de agregação inferiores para gerar os valores dos níveis de agregação superiores na estratégia Top-down, com a ordem inversa sendo a Bottom-up.

Figura 2.1 - Exemplo de um cubo de dados Substituir pelo exemplo do rodrigo



Fonte: Produção do autor

•

2.5.1 Células do Cubo de Dados

Imagem do lattice

Um cubo de dados é composto de vários subcubos, que são todos os possíveis níveis de agregação nas dimensões especificadas. Subcubos são compostos de células base e células agregadas, sendo uma célular agregada é uma célula que utiliza do valor especial ALL (" *") para demonstrar que está agregando valores em uma ou mais dimensões. Uma célula base não utiliza da notação ALL, sendo composta do nível mais baixo de agregação (LIMA, 2009).

Formalmente, supondo um cubo de dados n-dimensional, uma célula a de qualquer subcubo é definida por $a=(a_1,a_2,a_3,...,a_n,medidas)$. A célula é m-dimensional (de um subcubo com m dimensões), se exatamente m, com $(m \le n)$, valores entre $(a_1,a_2,a_3,...,a_n)$ não são " *". Se m=n, então a é uma célula base, caso contrário (m < n), ela é uma célula agregada.

exemplo

Um relacionamento de descendente-ancestral pode existir entre células. Em um cubo de dados n-dimensional, uma célula $a=(a_1,a_2,a_3,...,a_n,medidas_a)$ de nível i é um ancestral de uma célula $b=(b_1,b_2,b_3,...,b_n,medidbs_b)$ de nível j, e b é um descendente de a, se e somente se i < j e $1 \le m \le n$, onde $a_m = b_m$ sempre que $a_m \ne *$. Em particular, uma célula a é chamada de pai de uma célula b, e b de filho

de a, se e somente se j = i + 1 e b for um descendente de a (HAN et al., 2011).

exemplo

2.5.2 Modelagem dimensional

Existem três esquemas principais para a modelagem dimensional de um cubo de dados: Esquema Estrela (*Star Schema*), Esquema Floco de Neve (*Snowflake Schema*) e Constelação de Fatos (*Fact Constellation Schema*).

O esquema estrela é o mais utilizado, sendo que ele contém uma tabela central chamada de tabela de fatos, onde reside a maior parte dos dados, com um conjunto menor de tabelas, chamadas de tabelas de dimensão, para as outras dimensões. A figura 2.2 mostra um exemplo de esquema estrela.

Dimension Color Color ID Name Fact **RGB** Sales Model Model Model ID - Year Color Name Sales Year Year ID Date

Figura 2.2 - Esquema estrela

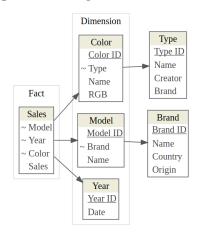
Fonte: Produção do autor

.

O esquema floco de neve é uma variação do esquema estrela, onde algumas dimensões são normalizadas, dividindo os dados das tabelas de dimensão em outras tabelas. Isso possui vantagens de eliminar redundâncias nas tabelas de dimensão, porém cria problemas durante a execução de consultas, visto que é necessário realizar operações de *join* com as novas tabelas. A figura 2.3 mostra um exemplo de esquema floco de neve.

O esquema constelação de fatos utiliza de múltiplas tabelas de fato, como se fossem

Figura 2.3 - Esquema floco de neve



Fonte: Produção do autor

.

várias tabelas no esquema estrela que compartilham tabelas de dimensão. Isso leva ao seu nome, como um conjunto de estrelas. A figura 2.4 mostra um exemplo de constelação de fatos.

2.5.3 Hierarquias de conceito

Uma hierarquia de conceitos é utilizada para definir uma sequência de mapeamento entre um conjunto de conceitos de baixo nível para um conjunto de conceitos de alto nível, mais gerais. É um estilo de agrupamento e discretização, pois agrupa os valores de modo a reduzir a cardinalidade de uma dimensão (HAN et al., 2011). Elas ajudam a tornar a análise mais fácil de ser entendida, pois as operações traduzem os dados de baixo nível em uma representação que é mais fácil para o usuário final, assim facilitando a execução das consultas e o seu subsequente uso.

Han, figura 4.10

2.5.4 Medidas

Cada célula de um cubo é definida como um par $\langle (d_1, d_2, ..., d_n), medidas \rangle$, onde $(d_1, d_2, ..., d_n)$ representam as combinações possíveis de valores de atributos sobre as dimensões. Uma medida é calculada para uma certa célula agregando os dados correspondentes a combinação de dimensões e valores (HAN et al., 2011). Medidas podem ser classificadas em três tipos: distributiva, algébrica e holística.

Dimension Time Time ID Day Month Quarter Fact2 Year Purchase Type Color ~ Model Type ID Color ID Year Name Type ~ Color Creator Name ~ Time Brand RGB Amount Brand Model Fact1 Brand ID Model ID Name Brand Sales Country Name Model Origin ~ Year Year ~ Color Sales Year ID Date

Figura 2.4 - Esquema constelação de fatos

Fonte: Produção do autor

.

Uma medida distributiva é uma medida cujo cálculo pode ser particionado e depois combinado, e o resultado seria o mesmo se o cálculo fosse executado em todo o conjunto de dados. Por exemplo, a função de soma é distributiva: dividindo os dados N em conjuntos n, e fazendo a soma de cada conjunto n, teremos o mesmo resultado que se a fosse feita diretamente sobre N.

Uma medida algébrica é uma medida cujo cálculo pode ser feito sobre duas ou mais medidas distributivas. Por exemplo, uma medida de média pode ser calculada com a divisão da medida soma pela a medida contagem, que são ambas distributivas.

Uma medida é holística se não existe uma medida algébrica com M argumentos que caracterize a computação. Isso quer dizer que a computação não pode ser particionada, com valores exatos obtidos apenas se a medida for aplicada em todos os dados. Alguns exemplos são as medidas de moda, desvio padrão e mediana (HAN

et al., 2011).

2.5.5 Operações OLAP

Para realizar consultas no *Data Warehouse*, é necessário utilizar de algumas operações sobre o cubo de dados para obter os resultados adequados. Essas consultas também devem conseguir passar na hierarquia de conceitos de cada dimensão, bem como seguir o modelo dimensional do cubo definido, para conseguir oferecer uma interface amigável com o usuário para análise interativa (HAN et al., 2011). Algumas operações comuns são:

- Roll-up: realiza agregação no cubo de dados, seja navegando na hierarquia de conceitos de nível específico para um mais genérico, ou reduzindo uma dimensão.
- Drill-down: o inverso da operação roll-up, navega na hierarquia de conceitos do nível mais genérico para o nível mais específico, ou adiciona dimensões ao cubo atual. Essa operação visa aumentar o nível de detalhes dos dados.
- Slice: ou "fatiamento", realiza uma seleção em uma dimensão do cubo, resultando em um subcubo.
- *Dice*: define um subcubo realizando uma seleção (*slice*) em duas ou mais dimensões.
- *Pivot*: também chamada de rotação, permite mudar a posição das dimensões na visualização, portanto alterando linhas por colunas e vice-versa.

Rodrigo, figura 2.1

Dependendo do sistema OLAP, é possível que outras operações sejam possíveis, como *drill-across* que passa por mais do que uma tabela de fatos, e *drill-through* que permite executar consultas direto na representação em baixo nível do cubo (HAN et al., 2011).

2.5.6 Computação do cubo de dados

Qual a definição de uma tarefa "essencial"?

A computação do cubo de dados é uma tarefa essencial, pois a pré-computação de todo ou parte de um cubo de dados pode aumentar significativamente o desempenho

do DW. Porém, essa tarefa possui complexidade exponencial em relação ao número de dimensões, sendo chamada de materialização, com a materialização completa exigindo uma grande quantidade de células, e portanto um elevado consumo de memória e tempo (HAN et al., 2011).

O cálculo original da computação do cubo de dados foi proposta por (GRAY et al., 1996), sendo: dada uma relação de relação de entrada R com tuplas de tamanho n, o número de subcubos que podem ser gerados é 2^n , onde n é o número de dimensões do cubo. Por exemplo, supondo um cubo com três dimensões Satélite, Telemetria, Valor, teremos $2^3 = 8$ subcubos possíveis: $\{(satélite, telemetria, valor), (satélite, valor), (satélite, telemetria), (telemetria, valor), (telemetria), (valor), (satélite), ()}, com () denotando o agrupamento vazio (célula base, as dimensões não estão agrupadas).$

Porém, na prática, as dimensões podem possuir hierarquias de conceito associadas, como para a dimensões tempo: "dia<mês<trimestre<semestre<ano". Para um cubo com n dimensões com múltiplas hierarquias de conceito, o número total de subcubos é apresentado na equação 2.1.

$$subcubos = \prod_{i=1}^{n} (L_i + 1)$$
(2.1)

Onde L_i é o número de níveis de conceito da dimensão i. É necessário adicionar um a equação 2.1 para denotar o nível virtual ALL. O tamanho de cada subcubo também depende da cardinalidade de cada dimensão, isto é, o número de valores distintos. Enquanto o número de dimensões, hierarquias de conceito e cardinalidade do cubo aumenta, também aumentam os seus requisitos de espaço de forma exponencial, sendo conhecida como a **maldição de dimensionalidade** na computação do cubo (HAN et al., 2011).

Para conseguir responder as consultas de maneira apropriada, é necessário escolher um método para a computação dos subcubos: a não materialização, a materialização completa e a materialização parcial.

Na não materialização, os subcubos agregados não são pré-computados, assim as agregações são computadas imediatamente, que podem ser extremamente lentas, porém tem o menor consumo de memória.

A materialização completa computa todos as agregações possíveis do cubo, gerando

um cubo de dados completo. Esse método gera os melhores tempos de resposta, pois as agregações já foram computadas, porém necessita de uma grande quantidade de espaço de memória.

A materialização parcial computa apenas um subconjunto selecionado de subcubos, sendo que existem diversas técnicas diferentes de seleção dos subcubos que serão computados. Uma delas é computar todos os subcubos que contém apenas células que satisfazem um dado critério, especificado pelo usuário. Esses cubos são chamados de *iceberg* (BEYER; RAMAKRISHNAN, 1999).

Outra técnica é computar cubos pequenos, geralmente entre 3 e 5 dimensões, para formar cubos completos. Para responder consultas com mais dimensões, as combinações entre os subcubos pequenos são agregadas. Esta técnica é chamada de *shell fragment*, e o cubo é chamado de *cube shell* (LI et al., 2004).

Um cubo de dados onde as células com medidas idênticas são encapsuladas em uma única abstração, chamada de célular fechada (*closed cell*) é chamado de cubo fechado, ou cubo quociente. Esta técnica foi apresentada com o cubo fechado (*closed cube*) (Dong Xin et al., 2006) e com o cubo quociente (*quotient cube*) (LAKSHMANAN et al., 2002).

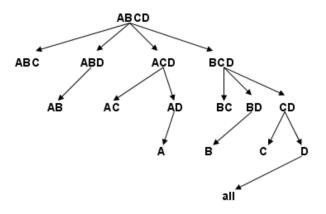
A escolha da materialização parcial depende do equilíbrio necessário entre tempo de resposta e espaço de armazenamento. Porém, a computação do cubo completo continua sendo relevante, sendo que os avanços na computação dos cubos parciais são geralmente adotados na computação do cubo completo. Existe ainda o problema de atualização do cubo, pois cada atualização pode causar uma recomputação parcial ou completa do cubo para manter as medidas corretas.

A partir de um cubo base, a computação do cubo de dados pode utilizar a estratégia *Top-down* ou *Bottom-up* para a geração dos subcubos remanescentes (HAN et al., 2011).

A figura 2.5 mostra a geração de um cubo de dados de quatro dimensões pela estratégia *Top-down*. Sendo ABCD um cubo base, os subcubos de três dimensões são: ABC, ABD, ACD e BCD; que podem utilizar os resultados do cubo base para serem computados. Os resultados da computação do subcubo ACD pode ser utilizado para computar AD, que consequentemente pode ser utilizado para computar A. Essa computação compartilhada permite que a estratégia *Top-down* compute agregações em múltiplas dimensões. Os valores agregados intermediários podem ser reutilizados

para a computação de subcubos descendentes sucessivos.

Figura 2.5 - Computação de cubo de dados através da estratégia Top-Down

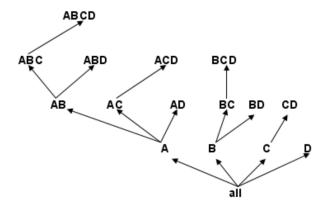


Fonte: (SILVA, 2015)

.

Na Figura 2.6, é ilustrada a geração de um cubo de dados de 4 dimensões por meio da estratégia *Bottom-up*. Subcubos de poucas dimensões tornam-se pais de subcubos com mais dimensões. Infelizmente, a computação compartilhada, utilizada na estratégia *Top-down*, não pode ser aplicada quando utilizada a estratégia *Bottom-up*, então cada subcubo descendente necessita ser computado do início.

Figura 2.6 - Computação de cubo de dados através da estratégia Bottom-up



Fonte: (SILVA, 2015)

.

3 TRABALHOS CORRELATOS

Nessa seção, vamos apresentar os trabalhos correlatos a essa proposta. Eles podem ser divididos em duas seções: uma focada nos algoritmos de construção do cubo de dados e outra em como outros operadores estão realizando tarefas semelhantes.

3.1 Análise de Dados em Outros Operadores

A tabela 3.1 mostra uma revisão feita em artigos recentes sobre os operadores de satélite e quais tecnologias eles estão utilizando para atingir objetivos semelhantes, principalmente com o uso de *Big Data*, como demonstrado pelos artigos publicados.

Os objetivos em comum desses trabalhos são facilitar as atividades dos operadores por meio de algoritmos de detecção de anomalias e de verificação dos limites nos valores das telemetrias. Alguns dos operadores dessa lista estão responsáveis pela operação de constelações de satélites complexos, como constelações de sensoriamento remoto, que faz necessário um certo nível de automação ou a operação contínua teria um custo inviável.

Nesses trabalhos, o uso dessas tecnologias é apenas para os operadores de satélite, pois em nenhum desses trabalhos eles estão na mesma estrutura de ingestão dos dados da carga útil, mesmo utilizando as mesmas tecnologias, como demonstrado em (MATEIK et al., 2017) e (ADAMSKI, 2016).

Alguns desses trabalhos não utilizam de estruturas completas que seguem um fluxo de dados, como é o caso de (FERNÁNDEZ et al., 2017) e (TROLLOPE et al., 2018) que utilizam de scripts feitos conforme foram necessários, não mostrando uma visão da arquitetura completa do fluxo de dados e apenas na ferramenta utilizada para análise pontual, ao contrário de (YVERNES, 2018).

O trabalho de (YVERNES, 2018) utiliza de estratégias OLAP e do Cubo de Dados, tendo utilizado uma modelagem dimensional para a operação de uma constelação de satélites, porém esse trabalho menciona apenas em alto nível a modelagem utilizada, e menciona que o trabalho foi somente na parte da modelagem dimensional e integração dos dados utilizando ferramentas já existentes.

3.1.1 Análise de Dados no INPE

O INPE já realiza análise de dados em outros setores, inclusive sobre as telemetrias de satélite. Os operadores devem monitorar os valores das telemetrias e informar a

Tabela 3.1- Operadores e Arquiteturas de Big Data

Referência	Operador	Ferramenta	Tecnologias
(ADAMSKI, 2016)	L3 (EUA)	InControl	Hadoop, Spark, HBase, MongoDB, Cassandra, Amazon AWS
(BOUSSOUF et al., 2018)	Airbus	Dynaworks	Hadoop, Spark, HDFS, HBase, PARQUET, HIVE
(SCHULSTER et al., 2018)	EUMETSAT	CHART	MATLAB, MySQL, Oracle
(ZHANG et al., 2017)	SISET (China)	-	Hadoop, HDFS, PostgreSQL, MongoDB, Logstash, Kibana, ElasticSearch, Kafka, MapReduce
(YVERNES, 2018)	Telespazio France	PDGS	OLAP (DataCube), Saiku, Pentaho, Jaspersoft OLAP
(DISCHNER et al., 2016)	SwRI + NOAA	CYGNSS MOC	SFTP, -
(EDWARDS, 2018)	EUMETSAT	MASIF	FTP, RESTful service, JMS Messague Queue, PostgreSQL
(EVANS et al., 2016)	S.A.T.E + ESA/ESOC	-	Java, CSV
(FEN et al., 2016)	CSMT (China)	-	não menciona as tecnologias
(TROLLOPE et al., 2018)	EUMETSAT	CHART	algoritmos ad-hoc, estudo de caso
(GILLES, 2016)	L-3	InControl	Amazon EC2, LXC, Nagios
(HENNION, 2018)	Thales Alenia	AGYR	Logstash, Kafka, InfluxDB, ElasticSearch, Kibana, Grafana
(MATEIK et al., 2017)	Stinger, NASA	-	Logstash, ElasticSearch, Kibana, HDF5, CSV, R, Python, AWS, Excel
(FERNÁNDEZ et al., 2017)	NASA	MARTE	R, CSV, ad-hoc

Fonte: Produção do autor

engenharia caso algum problema que não pôde ser corrigido aparece (TOMINAGA et al., 2017). Um exemplo está no trabalho (AES, 2012) feito sobre uma falha no satélite CBERS-2, onde o modelo proposto visa melhorar o conhecimento sobre avalanche térmica nas baterias para impedir que isso aconteça novamente em outros satélites. A motivação principal dos trabalhos da tabela 3.1 era a detecção de anomalias, que teve alguns algoritmos estudados em (AZEVEDO et al., 2011).

Para os outros setores, isso comumente se dá na análise de dados vindos da carga útil do satélite ou de agentes externos ao INPE, como dados de sensoriamento remoto, cuja análise não é trivial e estão classificados como Big Data. (MONTEIRO, 2017) utilizam de conceitos de Big Data para análise de trajetórias de objetos; (RAMOS et al., 2016) demonstram o uso de softwares como o Hadoop para a análise de dados do clima espacial, com uma arquitetura relacionada as arquiteturas revisadas na seção anterior; e (OES et al., 2018) mostra uma arquitetura que utiliza de Cubo de Dados para a análise de séries temporais.

3.2 Computação do Cubo de Dados

O trabalho de (SILVA, 2015) mostra algumas das abordagens de construção do cubo de dados que obtiveram sucessos na litetura, bem como apresenta uma comparação de resultados de algumas das que vamos apresentar aqui. Dentre este trabalho, podemos citar:

- O FragCubing (LI et al., 2004) apresenta o conceito de cube shells, onde cubóides com poucas dimensões (de 3 a 5 neste exemplo) são calculados utilizando de índices invertidos, que funcionam apenas utilizando memória principal.
- qCube (SILVA et al., 2013) extende a abordagem Frag-Cubing para permitir consultas sobre intervalos de valor, extendendo os operadores de consultas clássicas em cubo de dados além do operador de igualdade.
- HFrag (SILVA et al., 2015) apresenta o uso de memória externa na computação dos índices invertidos, utilizando de um sistema híbrido de memória para armazenar as partições do cubo tanto na memória principal quanto na secundária, com os valores mais frequentes sendo armazenados na memória principal e os valores menos frequentes na memória secundária.
- A abordagem *Hybrid Inverted Cubing* (HIC) (SILVA et al., 2016) extende a abordagem *HFrag* com o parâmetro de frequência acumulada crítica,

obtendo resultados melhores do que este nas mesmas consultas.

Utilizandos abordagens diferentes temos:

Precursor para o computação distribuída do cubo, (DOKA et al., 2011) apresenta o Brown Dwarf, um sistema Peer-to-Peer que permite atualização das células, desenhado para diminuir a redundância em cubos distribuídos.

(HEINE; ROHDE, 2017) apresentam o *PopUp-Cubing*, que utiliza de icebergs para lidar com dados em formato de *stream*, obtendo resultados superiores ao FTL e *Star-Cubing*. Este trabalho é de interesse especial por utilizar de dados de *stream*, que permitiriam resultados parecidos com tempo-real, de especial interesse para a operação.

Com foco em *Big Data* e utilizando como base o esquema *MapReduce*, (WANG et al., 2013) apresenta o algoritmo *HaCube* para computação do cubo em paralelo. Este trabalho apresenta um balanço entre computação do cubo em paralelo por vários nós de *MapReduce*, que permite algumas atualizações e computação incremental de medidas. Devido a própria natureza distribuída, ele precisa de mecanismos de tolerância a falha, e também os testes foram executados com no máximo apenas 5 dimensões, porém com até 2,4 bilhões de tuplas. Ainda na linha do *MapReduce*, (YANG; HAN, 2017) demonstra a computação de medidas holísticas apresentando o *Multi-RegionCube*, porém realizando menos testes que o *HaCube*.

Em (ZHAO et al., 2018) é apresentado o *Closed Frag-Shells Cubing*, que utiliza de uma combinação da abordagem de cubos fechados com a abordagem *Shell fragments*, obtendo resultados melhores que a aplicação de cada uma delas separadamente. Essa abordagem é interessante por utilizar de índices *bitmap* e índices invertidos, sendo que lidam com dados altamente dimensionais e sem uma hierarquia de forma similar ao necessário neste trabalho.

4 PROPOSTA

Nesta seção apresentamos os dados que serão utilizados e são relevantes para a operação, bem como apresentamos o fluxo de dados utilizado nos trabalhos correlatos e a arquitetura proposta, por fim explicando o cubo de dados que será implementado.

4.1 Dados

A tabela 4.1 mostra os tipos de dados relevantes para a operação, a sua origem e o seu formato esperado, ignorando os dados provenientes da carga útil.

Tabela 4.1 - Dados de Operação

Tipo de Dado	Origem	Formato	
Sensores de bordo	Equipamentos no satélite	Tabelas, CSV	
Registros do Computador	Computador de Bordo	Texto (Logs)	
Multimídia	Multimídia Câmeras		
Parâmetros orbitais	Operação, Rastreio	TLE, texto, tabelas	
Documentação associada	Operadores, engenharia	Texto (Word, Excel)	
Clima Espacial	Sensores no solo ou espaço	Texto, tabelas, avisos	
Situational Awareness	Radares, US-STRACOM, etc	Texto, tabelas, avisos	

Fonte: Adaptado de (ZHANG et al., 2017)

Para este trabalho, apenas os dados vindos de sensores de bordo serão considerados. Os outros dados nesta tabela poderiam ser considerados para uma *Data Warehouse* mais completa, pois um cubo de dados pode ser formado sobre quaisquer um desses dados.

Por exemplo, um cubo de dados textual poderia ser feito sobre os documentos associados a operação, como o CONOPS, tabelas de telecomandos e documentação de engenharia de sistemas para facilitar a análise da documentação sendo gerada pelo satélite. Um cubo multimídia poderia ser gerado sobre os dados multimídia tirados pelas câmeras do satélite para correlacionar com os dados gerados pelos sensores, e assim em diante. Alguns exemplos de cubos possíveis de serem feitos estão em (SILVA, 2015).

Esta lista não é exaustiva, e pode incluir dados da carga útil caso sejam relevantes para a análise em questão, como ajudar na georeferênciação de imagens tiradas pelo

satélite, bem como outros dados que os operadores acharem necessários e tiverem acesso a eles. Isso vai depender diretamente do fluxo de dados que é adotado, pois esses dados precisam ser coletados e preparados para serem utilizados.

4.2 Fluxo dos Dados de Operação

Baseado nos trabalhos correlatos e nos dados levantados na seção 4.1, a figura 4.1 demonstra o fluxo de dados esperado de uma arquitetura de *Big Data* para a operação de satélites.

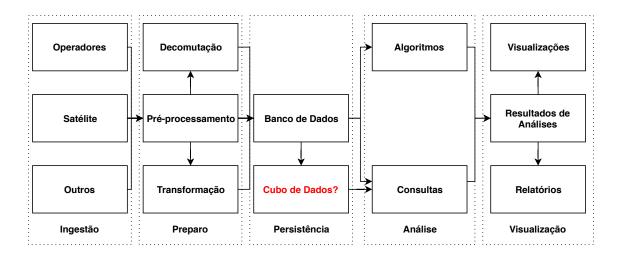


Figura 4.1 - Fluxo de dados em uma arquitetura de Big Data

Fonte: Adaptado de (ZHANG et al., 2017)

.

Este fluxo está separado em cinco etapas que vão desde a origem dos dados até o seu resultado de análise, e este trabalho visa apenas mapear qual seria esse fluxo baseado nos trabalhos correlatos. Cada uma das etapas está detalhada a seguir:

- Ingestão: onde os dados serão coletados na sua fonte (satélites, sensores no solo, outras fontes, etc). Essa etapa se importa em **onde** estão os dados e **como** coletá-los, bem como **quais** são os dados importantes de serem coletados. A "fonte"aqui pode ser um serviço de terceiros, dentro da própria instituição ou disponível de outra forma.
- Preparo: os dados relevantes são selecionados, e transformações são reali-

zadas para inserir os mesmos na base de dados. Essa etapa se importa no formato específico dos dados, realizando operações de limpeza, verificação da qualidade e da relevância para a análise, entre outras. O seu objetivo é garantir que os dados tem qualidade, relevância, e estão no formato adequado para a base de dados.

- Persistência: após o devido processamento, os dados de alta qualidade são guardados em uma base de dados, de onde ficarão disponíveis para a análise. Nessa etapa um banco de dados é utilizado, se importando apenas em como esses dados estão guardados e como eles serão disponibilizados para as consultas e execução de algoritmos.
- Análise: nesta etapa são executadas as consultas e os algoritmos de interesse para a análise. Podem ser desde consultas simples ("qual era o valor da telemetria X durante a passagem Y?"), a execução de algoritmos complexos ("preveja os valores da telemetria X para a próxima passagem").
- Visualização: os resultados das consultas e algoritmos são visualizados.
 Podem conter desde gráficos simples, como um histograma de uma telemetria, a relatórios complexos de um subsistema/satélite, bem como resultados de algoritmos.

Esse fluxo é geralmente seguido pelos trabalhos correlatos na seção 3.1, sendo que os trabalhos de (ZHANG et al., 2017), (MATEIK et al., 2017) e (BOUSSOUF et al., 2018) definem esse processo mais claramente.

4.3 Arquitetura de um Cubo de Dados

A figura 4.2 demonstra a divisão em 4 camadas de uma estrutura de Cubo de Dados. Essas camadas demonstram tudo o que é necessário para a implementação de um Cubo de Dados, não sendo necessário que uma camada esteja fortemente atrelada a outra.

Para esta proposta, vamos nos concentrar apenas na proposição de um algoritmo de computação do cubo de dados mais apropriado, utilizando das outras seções quando elas vão se tornando necessárias. Os detalhes, algoritmos e conceitos listados na figura estão majoritariamente descritos na seção 2.5.

Uma informação interessante é que esta estrutura mostra o uso de pelo menos duas linguagens de computação sobre os dados: uma é a Cube Query Language que será

Cubo de Dados MDX, SQL, **Cube Query** Utiliza MapReduce, etc Language Usuário/Operador sobre uma /Engenheiro Esquema Estrela, Floco de Neve, Modelagem Constelação de Dimensional Fatos, etc que utiliza de uma BUC, C-Cubing, Estratégia de Frag-Cubing, Starcomputação do Cubing, MM-Cubing, cubo de dados HIC, etc que funciona sobre uma HDFS, PostgreSQL Base de dados NoSQL

Figura 4.2 - Estruturado Cubo de dados

Fonte: Produção dos autores

.

utilizada pelo usuário para realizar as operações sobre o cubo (Drill-Down, Roll-up, etc), e outra é a linguagem que será utilizada pelo cubo para realizar essas operações, e elas podem ser independentes, por exemplo, pode-se utilizar SQL extendida com vocabulário de OLAP, porém o algoritmo de cubo de dados internamente pode consultar uma estrutura feita com MapReduce para o cálculo das medidas e das agregações.

Porém, utilizar duas linguagens muito diferentes nesse ponto pode não ser uma boa ideia, pois adicionaria um nível de diferença entre o usuário e os dados. Caso seja necessário realizar uma consulta OLTP normal, sem o uso do cubo de dados, por exemplo, essa diferença ficaria mais óbvia, por exemplo traduzir uma consulta de SQL para MapReduce não seria muito fácil simplesmente por ter que entender de ambas as linguagens bem para conseguir fazer isso. Deste modo, é interessante manter a mesma linguagem ao longo da estrutura, apenas alterando nas operações

relevantes para o cubo de dados.

Com isso se torna necessário ressaltar o último nível, a Base de Dados: a escolha de banco de dados vai impactar como o algoritmo funciona, visto que existem diferentes sistemas de arquivos e como eles são atingidos, bem como o estilo do banco vai mudar como o algoritmo deve gerar o cubo, pois a base pode utilizar diferentes paradigmas de banco de dados (CUZZOCREA et al., 2013).

4.3.1 Algoritmos de construção do cubo

Uma das necessidades de usar algoritmos diferentes de cubo de dados está no número de dimensões que um certo cubo consegue realizar pesquisas: consultas com mais que 15 dimensões não são comummente(ou praticamente) executadas em alguns algoritmos, como o trabalho de (SILVA, 2015) demonstra.

Como estabelecido na seção 4.1, os dados de telemetria de interesse possuem muito mais do que o limite de consultas em até 60 dimensões: com mais de 130 telemetrias para os satélites da família da SCD, e milhares para satélites maiores, a execução de consultas complexas seria normalmente inviável nos algortimos de construção do cubo. Esse problema é geralmente resolvido pela modelagem dimensional, como em (AZEVEDO; AMBRÓSIO, 2010), porém isso transforma os dados de um formato "largo" para um formato "longo", aumentando o número de tuplas.

Deste modo é necessário investigar as abordagens de construção de cubo que funcionem com muitas dimensões, e que permitam o cálculo das medidas necessárias para a operação. Neste trabalho, iremos investigar algumas dessas abordagens e como elas se comparam para a análise.

4.4 Discussão

TODO: Passos do que seria feito? Estou achando melhor deixar isso no final, nas conclusões...

5 RESULTADOS PRELIMINARES

Para a implementação da arquitetura, é necessário conhecimento sobre o domínio dos dados e como eles estão organizados. Para esse estágio da pesquisa, foram utilizados dados do SCD-2 fornecidos pelo CCS, porém alguns softwares foram implementados como parte da pesquisa sobre o cubo de dados e como resultados da análise dos dados.

5.1 SCD-Dashboard

Os dados vindos do SCD2 possuem 135 dimensões e estão distribuídos em um período de 4 anos, tornando a sua análise não trivial. Durante atividades de *Data Science* era necessário criar muitos gráficos e visualizações com períodos e dimensões variadas, e com tantas dimensões isso levava vários pedaços de código copiados para criar relatórios sobre os dados e dimensões.

Para facilitar essa análise e automatizar esse problema, foi criado um software chamado **SCD-dashboard** para facilitar na visualização dos dados de telemetria. Ele foi implementado utilizando o pacote Shiny (CHANG et al., 2019) da linguagem R (R Core Team, 2018), que já estava sendo utilizada para criar as visualizações, a interface permite apenas criar as visualizações e aplicar os outros algoritmos relacionados de uma interface amigável e sem ter a necessidade de escrever código.

Ele funciona sobre um banco de dados PostgreSQL que possui o histórico das telemetrias já importadas e propriamente transformadas por outro script feito só para os dados do SCD2, porém devem funcionar para qualquer dado exportado via CSV pelo SatCS.

Essa ferramenta também pode ser vista como um piloto para implementar algo semelhante as dashboards criadas por outras agências, sendo que tem um precedente na ferramenta MARTE utilizada pela NASA (FERNÁNDEZ et al., 2017), que utiliza das mesmas tecnologias e conceitos, porém focada no algoritmo de detecção de anomalias. Ferramentas mais parecidas, e mais completas, estão no CHART e nas dashboard criadas usando o Kibana em (MATEIK et al., 2017) e (ZHANG et al., 2017).

Essa ferramenta foi utilizada extensamente para visualização dos dados e para análise exploratória, sendo que foi melhorada durante as disciplinas de *Data Science* e Algoritmos de *Data Mining*, com apresentações da mesma feitas utilizando ela.

DistributionPlot TSScatterPlot TM Desc Table Date range Show 10 ▼ entries 2018-01-01 Search: Limit range TM003 TM005 n 🕳 141.6 109 76.8 45.6 156 102 76.8 Only valid telemetries 168 98 -81.6 144 Make date sequential? ■ Normalize? (znorm) -19.2 168 94 45.6 153.6 -76.8 144 Support 148.8 10 -57.6 156 85 Columns to aggregate Showing 1 to 10 of 4,995 entries 1 500 Next TM003 TM005

Figura 5.1 - Aparência do SCD-Dashboard

Fonte: Produção dos autores

5.2 RFragCubing

O algoritmo FragCubing, apresentado na seção 3.2, foi disponibilizado em forma compilada via código de C++, porém, ele foi feito com uma interface complicada de ser utilizada e automatizada, e não permitia a importação dos dados de telemetria sem um trabalho de pré-processamento não trivial antes. Como essa implementação foi a utilizada no trabalho de (SILVA, 2015), os resultados possuem histórico para comparação, portanto o seu uso contínuo seria interessante.

Para isso, foi criado um pacote na linguagem R chamado de **RFragCubing**, que permite a integração com o algoritmo implementado em C++. Esse pacote faz a interface com o código do FragCubing, permitindo importar os dados, executar as queries e retornar os resultados das mesmas, bem como algumas adições de medidação de memória e tempo de processamento. Uma das vantagens do pacote está na distribuição, com uma interface que permite a execução da mesma consulta em outros algoritmos de construção do cubo, uma das razões para fazer a implementação, para facilitar a comparação entre os algoritmos.

Figura 5.2 - Carregando dados de telemetria no RFragCubing

```
Initializing ... used time: 26 ms.
Reading input file ... used time: 1654 ms.
Computing shell fragments ... used time: 1681 ms.
135 dimensional data loaded.
296909 tuples read.
135 shell fragments of size 1 constructed.
```

Fonte: Produção dos autores

5.3 Medida de Similaridade

Utilizando a ferramenta criada em 5.1 para uma atividade de exploração de dados que envolvia realizar consultas multidimensionais baseadas no conceito do cubo de dados, um padrão foi notado entre as telemetrias: quando uma medida de agregação por contagem era executada sobre telemetrias que se sabia ter algum tipo de relacionamento entre elas, elas possuiam uma curva característica, como da figura 5.3.

2500 - 2500 - 200 300

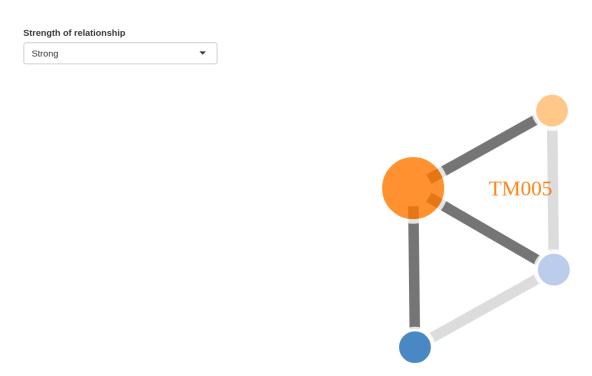
Figura 5.3 - Curva de de agregação gerada pela SCD-Dashboard

Agregação das telemetrias TM003 e TM004 ao longo de $01/2018\,$

Fonte: Produção dos autores

Essa curva foi utilizada para desenvolver um algoritmo de classificação do relacionamento entre as telemetrias, pois possuia algumas vantagens: a medida de contagem dos valores que se repetem é independente do tipo dos valores em si, permitindo comparar um valor contínuo com um discreto bem como discretos com discretos e contínuos com contínuos, de equipamentos diferentes e com características diferentes; e é uma medida que funciona com qualquer número de dimensões, sendo uma operação $\Theta(D)$, com D sendo o número de dimensões, tornando a sua integração, e subsequente otimização, com um algoritmo de construção de cubo de dados simplificada.

Figura 5.4 - Resultados preliminares da Medição de Relacionamento



Um grupo de telemetrias com relacionamento forte

Fonte: Produção dos autores

O algortimo está sujeito a Maldição de Dimensionalidade, pois ele verifica a relação entre um número n de telemetrias definida pelo usuário, tendo 2^D possíveis combinações para D dimensões, assim ele atualmente só foi executado para todas as combinações de 2 dimensões dos dados do SCD. Mesmo assim, e por ser uma operação demorada mesmo com apenas um ano de telemetrias, ainda são 8911 com-

binações. Esse número só cresce com o número de combinações, sendo que a execução de todas as combinações com mais de 4 dimensões é inviável.

O algoritmo está sendo revisado atualmente, mas o objetivo é implementar o resultado no algoritmo de construção do cubo, sendo que as dimensões que tem um relacionamento associado como forte ou média seriam as combinações com maior interesse pelos operadores, pois provavelmente seriam as operações mais comumemente executadas por eles.

Isto também abre espaço para um algoritmo de detecção de anomalias: caso durante uma passagem um relacionamento que antes era tido como forte muda para um relacionamento fraco ou perde o relacionamento, isso pode ser um sinal de que alguma coisa está de errado com esse grupo de telemetrias. Isso pode ajudar no conhecimento dos operadores, pois os relacionamentos entre grupos de telemetrias são difíceis de serem visualizados e apenas os operadores com mais experiência em um dado satélite conseguem visualizar alguns desses relacionamentos. Citação?

Existem alguns trabalhos de visualização dos relacionamentos, porém estes geralmente utilizam algoritmos de indução de regras, cuja saída é de difícil interpretação, como demonstrado em (KANNAN; DEVI, 2016). A abordagem aqui proposta tem potencial de ter respostas mais relevantes para os operadores, porém precisa ser avaliada por um operador ainda, um dos próximos passos deste trabalho.

6 CONCLUSÃO E TRABALHOS FUTUROS

Este trabalho apresenta uma abordagem de cubo de dados para executar operações de análise nos dados de telemetrias de satélites. Essa abordagem utiliza de conceitos de *Big Data* para orientar a execução de consultas em dados com muitas dimensões e de alta complexidade. Uma revisão da literatura de arquiteturas de *Big Data* é apresentada, demonstrando que tipos de tecnologias e abordagens estão em uso por outros operadores de satélite, bem como uma revisão sobre os conceitos e abordagens de cubo de dados.

São apresentados resultados intermediários de análises dos dados de telemetria, bem como os produtos de software utilizados para realizar as análises e algumas descobertas desse processo. Esses resultados mostram que a aplicação do cubo é interessante para os dados disponíveis, bem como que é possível implementar algumas etapas do fluxo de dados, propriamente adequadas para lidar com *Big Data*.

Como essa arquitetura é melhor(diferente?) da utilizada por outros operadores? O que o Cubo de Dados traz de diferente?

6.1 Planejamento

Para o trabalho da dissertação, os passos seguintes são:

- a) Formalizar quais são as consultas relevantes para os operadores de satélite, e quais são as atividades de análise que podem ser expressas como consultas;
- b) Criar uma representação dimensional do cubo de dados apropriada para as consultas identificadas, mapeando as medidas que são necessárias e quais os seus tipos;
- c) Implementar a representação com as medidas em vários algoritmos da literatura recente, mais notadamente os revisados no capítulo 3.2 e coletar os resultados da execução das consultas relevantes para os operadores;
- d) Avaliar os resultados da implementação dos algoritmos e mostrar qual das abordagens é mais apropriada para o cenário da operação.

O passo c está parcialmente implementado no pacote mostrado na seção 5.2, porém precisa de trabalho significativo de implementação para executar outros algoritmos e realizar os testes das consultas relevantes.

Como resultado esperados da dissertação, teríamos o mapeamento das consultas que são relevantes para os operadores de satélite, e a sua representação em um cubo de dados, que teria resultados de implementações diferentes para conseguir avaliar qual dos algortimos disponíveis é o mais adequado para o cenário de operação.

6.1.1 Trabalhos futuros

Como trabalhos futuros, a arquitetura do fluxo de dados mostrada na seção 4.2 pode ser implementado nos moldes das outras agências a exemplo de 3.1, numa arquitetura que permita a inclusão de todos os tipos de dados elecandos neste trabalho na seção 4.1. Também seria interessante expandir os tipos de algoritmos que serão testados para esse trabalho.

Expandir o uso dos dados para a abordagem de cubo seria relevante, pois existem desafios diferentes quando se lida com um satélite de tamanho grande (ex. GEO) e uma constelação de satélites menores, porém com um volume de dados comparável. Alguma abordagem para lidar com dados de CubeSats seria relevante para o momento, principalmente se forem de diferentes cubesats e/ou de constelações.

REFERÊNCIAS BIBLIOGRÁFICAS

ADAMSKI, G. Data Analytics for Large Constellations. In: **SpaceOps 2016 Conference**. [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2016. (SpaceOps Conferences). 00000. 19, 20

AES, R. O. de M. Estudo de avalanche térmica em um sistema de carga e descarga de bateria em satélites artificiais. 00000. Tese (Doutorado) — Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais, São José dos Campos, fev. 2012. Acesso em: 01 ago. 2018. 21

AZEVEDO, D. N. R.; AMBRÓSIO, A. M. Dependability in Satellite Systems: An Architecture for Satellite Telemetry Analysis. In: Workshop em Engenharia e Tecnologia Espaciais, 1. (WETE)., 30 mar. - 1 abr. 2010, São José dos Campos. Anais... São José dos Campos: INPE, 2010. IWETE2010-1065, p. 6. ISSN 2177-3114. 00000. Acesso em: 30 jul. 2018. 1, 27

AZEVEDO, D. N. R.; AMBRÓSIO, A. M.; VIEIRA, M. Estudo sobre técnicas de detecção automática de anomalias em satélites. Tese (Doutorado) — Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais, São José dos Campos, 2011. Acesso em: 10 ago. 2018. 21

BEYER, K.; RAMAKRISHNAN, R. Bottom-up Computation of Sparse and Iceberg CUBE. In: **Proceedings of the 1999 ACM SIGMOD International Conference on Management of Data**. New York, NY, USA: ACM, 1999. (SIGMOD '99), p. 359–370. ISBN 978-1-58113-084-3. 16

BIMONTE, S. Open issues in Big Data Warehouse design. Revue des Nouvelles Technologies de l'Information, p. 10, 2016. 2, 6, 8

BOUSSOUF, L.; BERGELIN, B.; SCUDELER, D.; GRAYDON, H.; STAMMINGER, J.; ROSNET, P.; TAILLEFER, E.; BARREYRE, C. Big Data Based Operations for Space Systems. In: **2018 SpaceOps Conference**. [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. 00000. 6, 20, 25

CHANG, W.; CHENG, J.; ALLAIRE, J. J.; XIE, Y.; MCPHERSON, J. Shiny: Web Application Framework for R. [S.l.: s.n.], 2019. 29

CODD, E. F.; CODD, S.; SALLEY, C. Providing olap to user-analysts: An it mandate. In: [S.l.: s.n.], 1998. 8

CUZZOCREA, A.; BELLATRECHE, L.; SONG, I.-Y. Data Warehousing and OLAP over Big Data: Current Challenges and Future Research Directions. In: **Proceedings of the Sixteenth International Workshop on Data**Warehousing and OLAP. New York, NY, USA: ACM, 2013. (DOLAP '13), p. 67–70. ISBN 978-1-4503-2412-0. 00000. 27

DISCHNER, Z.; REDFERN, J.; ROSE, D.; ROSE, R.; RUF, C.; VINCENT, M. CYGNSS MOC; Meeting the challenge of constellation operations in a cost-constrained world. In: **2016 IEEE Aerospace Conference**. [S.l.: s.n.], 2016. p. 1–8. 00000. 20

DOKA, K.; TSOUMAKOS, D.; KOZIRIS, N. Brown Dwarf: A fully-distributed, fault-tolerant data warehousing system. **Journal of Parallel and Distributed Computing**, v. 71, n. 11, p. 1434–1446, nov. 2011. ISSN 0743-7315. 00000. 22

Dong Xin; Zheng Shao; Jiawei Han; Hongyan Liu. C-Cubing: Efficient Computation of Closed Cubes by Aggregation-Based Checking. In: **22nd** International Conference on Data Engineering (ICDE'06). [S.l.: s.n.], 2006. p. 4–4. 16

EDWARDS, T. Dealing with the Big Data - The Challenges for Modern Mission Monitoring and Reporting. In: **15th International Conference on Space Operations**. Marseille, France: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. ISBN 978-1-62410-562-3. 00000. 20

EMANI, C. K.; CULLOT, N.; NICOLLE, C. Understandable Big Data: A survey. Computer Science Review, v. 17, p. 70–81, ago. 2015. ISSN 1574-0137. 1, 6

EVANS, D. J.; MARTINEZ, J.; Korte-Stapff, M.; VANDENBUSSCHE, B.; ROYER, P.; RIDDER, J. D. Data Mining to Drastically Improve Spacecraft Telemetry Checking: A Scientist?s Approach. In: **SpaceOps 2016 Conference**. [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2016, (SpaceOps Conferences). 00000. 20

FEN, Z.; YANQIN, Z.; CHONG, C.; LING, S. Management and Operation of Communication Equipment Based on Big Data. In: **2016 International**Conference on Robots Intelligent System (ICRIS). [S.l.: s.n.], 2016. p. 246–248. 00000. 20

FERNÁNDEZ, M. M.; YUE, Y.; WEBER, R. Telemetry Anomaly Detection System Using Machine Learning to Streamline Mission Operations. In: **2017 6th**

- International Conference on Space Mission Challenges for Information Technology (SMC-IT). [S.l.: s.n.], 2017. p. 70–75. 00003. 19, 20, 29
- FILHO, A. C. J.; AMBRÓSIO, A. M.; FERREIRA, M. G. V.; LOUREIRO, G. The Amazonia-1 satellite's ground segment challenges for implementation of the space link extension protocol services. In: International Astronomical Congress, 68. (IAC), 25-29 Sept., Adelaide, Australia. **Proceedings...** [S.l.], 2017. p. 1–12. 00000. Acesso em: 31 jul. 2018. 1
- GILLES, K. Flying Large Constellations Using Automation and Big Data. In: **SpaceOps 2016 Conference**. [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2016, (SpaceOps Conferences). 00000. 20
- GRAY, J.; BOSWORTH, A.; LYAMAN, A.; PIRAHESH, H. Data cube: A relational aggregation operator generalizing GROUP-BY, CROSS-TAB, and SUB-TOTALS. In: [S.l.]: IEEE Comput. Soc. Press, 1996. p. 152–159. ISBN 978-0-8186-7240-8. 03145. 2, 9, 15
- HAN, J.; KAMBER, M.; PEI, J. Data Mining: Concepts and Techniques, Third Edition. 3 edition. ed. Haryana, India; Burlington, MA: Morgan Kaufmann, 2011. 00006. ISBN 978-93-80931-91-3. 7, 9, 11, 12, 14, 15, 16
- HEINE, F.; ROHDE, M. PopUp-Cubing: An Algorithm to Efficiently Use Iceberg Cubes in Data Streams. In: **Proceedings of the Fourth IEEE/ACM**International Conference on Big Data Computing, Applications and Technologies. New York, NY, USA: ACM, 2017. (BDCAT '17), p. 11–20. ISBN 978-1-4503-5549-0. 00000. 22
- HENNION, N. Big-data for satellite yearly reports generation. In: **2018** SpaceOps Conference. [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. 00000. 20
- INMON, W. H.; HACKATHORN, R. D. Using the Data Warehouse. Somerset, NJ, USA: Wiley-QED Publishing, 1994. ISBN 978-0-471-05966-0. 7
- KANNAN, S. A.; DEVI, T. Mining satellite telemetry data: Comparison of rule-induction and association mining techniques. In: **2016 IEEE International Conference on Advances in Computer Applications (ICACA)**. [S.l.: s.n.], 2016. p. 259–264. 00000. 33

KIMBALL, R.; ROSS, M. **The Data Warehouse Toolkit: The Definitive Guide to Dimensional Modeling**. Edição: 3rd. Indianapolis, IN: John Wiley & Sons, 2013. ISBN 978-1-118-53080-1. 7, 8

KRAG, H.; SERRANO, M.; BRAUN, V.; KUCHYNKA, P.; CATANIA, M.; SIMINSKI, J.; SCHIMMEROHN, M.; MARC, X.; KUIJPER, D.; SHURMER, I.; O'CONNELL, A.; OTTEN, M.; NOZ, I. M.; MORALES, J.; WERMUTH, M.; MCKISSOCK, D. A 1 cm space debris impact onto the Sentinel-1A solar array. **Acta Astronautica**, v. 137, p. 434–443, ago. 2017. ISSN 0094-5765. 5

LAKSHMANAN, L. V. S.; PEI, J.; HAN, J. Quotient Cube: How to Summarize the Semantics of a Data Cube. In: **Proceedings of the 28th International Conference on Very Large Data Bases**. [S.l.]: VLDB Endowment, 2002. (VLDB '02), p. 778–789. 16

LARSON, W. J.; WERTZ, J. R. (Ed.). **Space Mission Analysis and Design, 3rd Edition**. 3rd edition. ed. El Segundo, Calif. : Dordrecht ; Boston: Microcosm, 1999. ISBN 978-1-881883-10-4. 1, 5

LI, X.; HAN, J.; GONZALEZ, H. High-dimensional OLAP: A Minimal Cubing Approach. In: **Proceedings of the Thirtieth International Conference on Very Large Data Bases - Volume 30**. [S.l.]: VLDB Endowment, 2004. (VLDB '04), p. 528–539. ISBN 978-0-12-088469-8. 16, 21

LIMA, J. d. C. SEQUENTIAL AND PARALLEL APPROACHES TO REDUCE THE DATA CUBE SIZE. Tese (Doutorado) — Instituto Tecnológico de Aeronáutica, São José dos Campos, 2009. 10

MATEIK, D.; MITAL, R.; BUONAIUTO, N. L.; LOUIE, M.; KIEF, C.; AARESTAD, J. Using Big Data Technologies for Satellite Data Analytics. In: . [S.l.]: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2017. ISBN 978-1-62410-483-1. 00001. 19, 20, 25, 29

MONTEIRO, D. V. A FRAMEWORK FOR TRAJECTORY DATA MINING. Tese (Doutorado), 2017. 21

MOREIRA, A. A.; LIMA, J. d. C. Full and partial data cube computation and representation over commodity PCs. In: **2012 IEEE 13th International** Conference on Information Reuse Integration (IRI). [S.l.: s.n.], 2012. p. 672–679. 8

OES, R. E. d. O. S.; CAMARA, G.; QUEIROZ, G. R. de. Sits: Data analysis and machine learning using satellite image time series. In: Workshop de Computação Aplicada, 18. (WORCAP), 21-23 ago., São José dos Campos, SP. **Resumos...** [S.l.], 2018. p. 18. Acesso em: 02 maio 2019. 21

R Core Team. R: A Language and Environment for Statistical Computing. Vienna, Austria, 2018. 00000. 29

RAMOS, M. P.; TASINAFFO, P. M.; de Almeida, E. S.; ACHITE, L. M.; da Cunha, A. M.; DIAS, L. A. V. Distributed Systems Performance for Big Data. In: LATIFI, S. (Ed.). **Information Technology: New Generations**. [S.l.]: Springer International Publishing, 2016, (Advances in Intelligent Systems and Computing). p. 733–744. ISBN 978-3-319-32467-8. 21

SCHULSTER, J.; EVILL, R.; PHILLIPS, S.; FELDMANN, N.; ROGISSART, J.; DYER, R.; ARGEMANDY, A. CHARTing the Future – An offline data analysis and reporting toolkit to support automated decision-making in flight-operations. In: **15th International Conference on Space Operations**. Marseille, France: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. ISBN 978-1-62410-562-3. 00001. 20

SILVA, R. R. Abordagens para Cubo de Dados Massivos com Alta Dimensionalidade Baseadas em Memória Principal e Memória Externa: HIC e BCubing. 00000. Tese (Doutorado) — Instituto Tecnológico de Aeronáutica, São José dos Campos, 2015. Acesso em: 01 ago. 2018. 3, 7, 17, 21, 23, 27, 30

SILVA, R. R.; HIRATA, C. M.; LIMA, J. d. C. A Hybrid Memory Data Cube Approach for High Dimension Relations. In: HAMMOUDI, S.; MACIASZEK, L. A.; TENIENTE, E. (Ed.). ICEIS 2015 - Proceedings of the 17th International Conference on Enterprise Information Systems, Volume 1, Barcelona, Spain, 27-30 April, 2015. [S.l.]: SciTePress, 2015. p. 139–149. ISBN 978-989-758-096-3. 21

_____. Computing BIG data cubes with hybrid memory. **Journal of**Convergence Information Technology, v. 11, n. 1, p. 18, jan. 2016. 21

SILVA, R. R.; LIMA, J. d. C.; HIRATA, C. M. qCube: Efficient integration of range query operators over a high dimension data cube. **JIDM**, v. 4, n. 3, p. 469–482, 2013. 21

TOMINAGA, J.; FERREIRA, M. G. V.; AMBRÓSIO, A. M. Comparing satellite telemetry against simulation parameters in a simulator model reconfiguration tool. In: CERQUEIRA, C. S.; BÜRGER, E. E.; YASSUDA, I. d. S.; RODRIGUES, I. P.; LIMA, J. S. d. S.; OLIVEIRA, M. E. R. de; TENÓRIO, P. I. G. (Ed.). **Anais...** São José dos Campos: Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais (INPE), 2017. ISSN 2177-3114. 00000. Acesso em: 30 jul. 2018. 21

TROLLOPE, E.; DYER, R.; FRANCISCO, T.; MILLER, J.; GRISO, M. P.; ARGEMANDY, A. Analysis of automated techniques for routine monitoring and contingency detection of in-flight LEO operations at EUMETSAT. In: **2018**SpaceOps Conference. Marseille, France: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. ISBN 978-1-62410-562-3. 00001. 19, 20

VISWANATHAN, G.; SCHNEIDER, M. User-centric spatial data warehousing: A survey of requirements and approaches. **International Journal of Data Mining, Modelling and Management**, v. 6, n. 4, p. 369, 2014. ISSN 1759-1163, 1759-1171. 00004. 9

WANG, Z.; CHU, Y.; TAN, K.-L.; AGRAWAL, D.; ABBADI, A. E.; XU, X. Scalable Data Cube Analysis over Big Data. arXiv:1311.5663 [cs], nov. 2013. 00021. 22

YANG, H.; HAN, C. Holistic and Algebraic Data Cube Computation Using MapReduce. In: **2017 9th International Conference on Intelligent Human-Machine Systems and Cybernetics (IHMSC)**. [S.l.: s.n.], 2017. v. 2, p. 47–50. 00000. 22

YVERNES, A. Copernicus Ground Segment as a Service: From Data Monitoring to Performance Analysis. In: **15th International Conference on Space Operations**. Marseille, France: American Institute of Aeronautics and Astronautics, 2018. ISBN 978-1-62410-562-3. 00000. 2, 19, 20

ZHANG, X.; WU, P.; TAN, C. A big data framework for spacecraft prognostics and health monitoring. In: **2017 Prognostics and System Health**Management Conference (PHM-Harbin). [S.l.: s.n.], 2017. p. 1–7. 00000. 6, 20, 23, 24, 25, 29

ZHAO, Q.; ZHU, Y.; WAN, D.; TANG, S. A Closed Frag-Shells Cubing Algorithm on High Dimensional and Non-Hierarchical Data Sets. In: **Proceedings of the**12th International Conference on Ubiquitous Information Management

and Communication. New York, NY, USA: ACM, 2018. (IMCOM '18), p. 6:1-6:8. ISBN 978-1-4503-6385-3. 00000. 22

ANEXO A - CRONOGRAMA E PUBLICAÇÕES

A tabela mostra o cronograma esperado para as próximas atividades do mestrado.

Tabela A.1 - Cronograma de atividades

Atividade	maio	jun.	jul.	ago.	set.	out.	nov.	dec.	jan.	fev.
Exame de Pro-		X								
posta										
Submissão Artigo Periódico					X					
Apresentação Conferência						X				
Defesa final							X			X

 ${\bf A}$ tabela mostra os veículos de publicação planejados e os já publicados/em processo de publicação.

Tabela A.2 - Publicações planejadas

Nome	Qualis	Prazo	Notas
WETE 2018	Conferência		Publicado
			Artigo aceito, porém feito pela matéria do
IAC 2019	Conferência		Prof. Geilson (não é
			nessa área), porém sou
			o 1 autor
WETE 2019	Conferência		?
IEEE América Latina	B2		?
International Journal of			Não tem qualis para
Data Warehousing and	B1 (CC)		ENG-III, caro, JCR 0,66
Mining			

PUBLICAÇÕES TÉCNICO-CIENTÍFICAS EDITADAS PELO INPE

Teses e Dissertações (TDI)

Teses e Dissertações apresentadas nos Cursos de Pós-Graduação do INPE.

Notas Técnico-Científicas (NTC)

Incluem resultados preliminares de pesquisa, descrição de equipamentos, descrição e ou documentação de programas de computador, descrição de sistemas e experimentos, apresentação de testes, dados, atlas, e documentação de projetos de engenharia.

Propostas e Relatórios de Projetos (PRP)

São propostas de projetos técnicocientíficos e relatórios de acompanhamento de projetos, atividades e convênios.

Publicações Seriadas

São os seriados técnico-científicos: boletins, periódicos, anuários e anais de eventos (simpósios e congressos). Constam destas publicações o Internacional Standard Serial Number (ISSN), que é um código único e definitivo para identificação de títulos de seriados.

Pré-publicações (PRE)

Todos os artigos publicados em periódicos, anais e como capítulos de livros.

Manuais Técnicos (MAN)

São publicações de caráter técnico que incluem normas, procedimentos, instruções e orientações.

Relatórios de Pesquisa (RPQ)

Reportam resultados ou progressos de pesquisas tanto de natureza técnica quanto científica, cujo nível seja compatível com o de uma publicação em periódico nacional ou internacional.

Publicações Didáticas (PUD)

Incluem apostilas, notas de aula e manuais didáticos.

Programas de Computador (PDC)

São a seqüência de instruções ou códigos, expressos em uma linguagem de programação compilada ou interpretada, a ser executada por um computador para alcançar um determinado objetivo. Aceitam-se tanto programas fonte quanto os executáveis.