

Leonardo de Paula Batista Benevides

Técnicas de instanciacao aplicadas à renderizacao eficiente de campos tensoriais

Projeto Final de Graduação

Projeto Final apresentado ao Curso Engenharia de Computação como requisito parcial para obtenção do título de Engenheiro de Computação

Orientador: Prof. Waldemar Celes



Leonardo de Paula Batista Benevides

Técnicas de instanciacao aplicadas à renderizacao eficiente de campos tensoriais

Centro Técnico Científico, Departamento de Informática, Engenharia de Computação.

Prof. Waldemar CelesOrientador
Departamento de Informática — PUC-Rio

Todos os direitos reservados. É proibida a reprodução total ou parcial do trabalho sem autorização da universidade, do autor e do orientador.

Leonardo de Paula Batista Benevides

Ficha Catalográfica

Técnicas de instanciacao aplicadas à renderizacao eficiente de campos tensoriais / Leonardo de Paula Batista Benevides; orientador: Waldemar Celes. — Rio de Janeiro : PUC-Rio, Departamento de Informática, 2012.

v., 30 f: il.; 29,7 cm

1. Projeto Final de Graduação - Pontifícia Universidade Católica do Rio de Janeiro, Departamento de Informática.

Inclui referências bibliográficas.

1. Informática – Tese. 2. Linguagem visual, Programaï $ilon{1}{2}$ ï $ilon{1}{2}$ i $ilon{1}{2}$ i $ilon{1}{2}$ io por usuï $ilon{1}{2}$ irios finais. I. Celes, Waldemar. II. Pontifícia Universidade Católica do Rio de Janeiro. Departamento de Informática. III. Título.

Resumo

; Celes, Waldemar. **Técnicas de instanciacao aplicadas à renderizacao eficiente de campos tensoriais**. Rio de Janeiro, 2012. 30p. Projeto Final de Graduação — Departamento de Informática, Pontifícia Universidade Católica do Rio de Janeiro.

Este documento apresenta os principais conceitos de um sistema de script de uma aplicaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1$ o voltada para o pï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}$ s-processamento de simulaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1$ es de reservatï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}$ ios de petrï $\dot{\iota}_2^1$ leo e a proposta e implementaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}_2$ de uma ferramenta que disponibilze parte dos recursos obtidos a partir dos scripts i $\dot{\iota}_2^1$ usuï $\dot{\iota}_2^1$ rios ni $\dot{\iota}_2^1$ o programadores. A ferramenta implementada i $\dot{\iota}_2^1$ uma uma calculadora de propriedades que permite que o usuï $\dot{\iota}_2^1$ rio gere novas propriedades a partir de simples expressi $\dot{\iota}_2^1$ es aritmi $\dot{\iota}_2^1$ ticas desenvolvidas em uma interface gri $\dot{\iota}_2^1$ fica similar a uma calculadora comum. Este documento tambi $\dot{\iota}_2^1$ m apresenta um breve resumo dos estudos feitos acerca de linguagens de programaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1$ o visual e a proposta e ini $\dot{\iota}_2^1$ cio de implementaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1$ o de uma linguagem de programaï $\dot{\iota}_2^1\ddot{\imath}\dot{\iota}_2^1$ o visual simplificada.

Palavras-chave

Abstract

; Celes, Waldemar. A visual programming tool for postprocessing of oil reservoir simulations . Rio de Janeiro, 2012. 30p. MsC Thesis — Department of Informática, Pontifícia Universidade Católica do Rio de Janeiro.

This document presents the main concepts of a script system of an application focused on the postprocessing of oil reservoir simulations and the proposal and the implementation of a tool that provides part of the scripts resources to users that are not programmers. This tool is an property calculator that lets the users generate new properties from simple arithmetic expressions that are developed in an graphic interface that looks like an ordinary calculator. This document also presents a brief summary of studies about visual programming languages and the proposal and the beginning of a simplified visual programming language.

Keywords

Visual language, End users pogramming.

Sumário

1	Introduħģo	9
2 2.1	O sistema de Scripts Lua	11 11
2.2	Conceitos bï $rac{1}{2}$ sicos do sistema de Script	12
	Acesso e criaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de dados Vetores de dados de propriedades	13 14
3	Calculadora de propriedades	16
	Sintaxe das expressï $\dot{\iota}^{1}_{2}$ es Implementaï $\dot{\iota}^{1}_{2}$ ï $\dot{\iota}^{1}_{2}$ o	16 17
4	Linguagens de Programaï $\dot{\iota}$ $\frac{1}{2}$ ï $\dot{\iota}$ $\frac{1}{2}$ o Visual	23
5	Ini $\dot{\xi}^{\frac{1}{2}}$ cio da implementai $\dot{\xi}^{\frac{1}{2}}$ i $\dot{\xi}^{\frac{1}{2}}$ o de uma VPL	25
6	Consideraı̈ $\frac{1}{2}$ ı̈ $\frac{1}{2}$ es finais e projetos futuros	27
Ref	erências Bibliográficas	28
	Exemplos pri $\frac{1}{2}$ ticos	29
	$\text{C\"i} \frac{1}{2} \text{lculo da raz\"i} \frac{1}{2} \text{o gas-oleo (RGO)}$	29
	Ci $\frac{1}{2}$ Iculo sedimentos bi $\frac{1}{2}$ sicos e i $\frac{1}{2}$ gua (BSW)	29
A.3	Cï $\frac{1}{2}$ lculo do volume de ï $\frac{1}{2}$ leo em condiï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ es de reservatï $\frac{1}{2}$ rio	29

Lista de figuras

3.1	Interface da Calculadora	17
A.1	Exemplo de visualizaï $\dot{\xi}$ $\frac{1}{2}$ ï $\dot{\xi}$ $\frac{1}{2}$ o	30

Lista de tabelas

1 Introdução

O Geresim é uma aplicação desenvolvida por meio de uma parceria firmada entre o TeCGraf/PUC-Rio e a PETROBRAS (E&P/ER) com o intuito de melhorar o processo de modelagem do escoamento em meio poroso em reservatórios de petróleo. Ele é constituï $\frac{1}{2}$ ío de um ambiente de trabalho que permite construir, alterar, manter, importar e exportar modelos numéricos para os principais simuladores comerciais, tirando proveito de uma série de facilidades voltadas para a agilidade e a eficácia da montagem dos modelos. Adicionalmente, o Geresim executa uma análise de consistência que elimina a maioria dos erros mais comuns no processo de modelagem e oferece um ambiente para analisar modelos e dados de reservatórios, utilizando visualizações bidimensionais de mapas e seções, tridimensionais do modelo ou gráficas de elementos do modelo (Tecg06).

Uma das aplicações com maior usabilidade no **Geresim** é um poderoso sistema de *scripts* que possibilita acesso programável aos dados dos modelos de reservatórios visualizados e disponibiliza diversos recursos como geração de dados de forma procedimental e flexibilização nas operações com os dados. Esse acesso programável é feito através da linguagem de programação **Lua** (Ieru03).

No entanto, como requer certo conhecimento de ti $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ cnicas de programai $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ i $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ o do usui $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ rio e este na maioria das vezes tem pouca ou ati $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ mesmo nenhuma experii $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ ncia como programador, o sistema de *scripts* muitas vezes acaba sendo subutilizado e os que necessitam do mesmo acabam delegando aos pri $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ prios desenvolvedores do software a implementai $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ i $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ o de novos *scripts* de programai $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ i $\dot{\xi}\frac{1}{2}$ o.

Nesse contexto, torna-se interessante e necessi $\dot{\xi}$ programa (pois, foi sugerido pelo pri $\dot{\xi}$ prio cliente) o estudo de alternativas i $\dot{\xi}$ programa $\ddot{\xi}$ programa $\ddot{\xi}$ programa de disponibilize ao usui $\ddot{\xi}$ programador pelo menos parte dos recursos do sistema de *scripts* do **Geresim**. Por isso, esse projeto teve como metas principais pesquisar e desenvolver ferramentas que cumpram esse objetivo.

Este trabalho foi dividido da seguinte forma: a seï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ 0 2 apresenta de forma breve o atual sistema de script do **Geresim**; a seï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ 0 3 descreve

10

a implementa��o e funcionamento de uma calculadora de propriedades desenvolvida no projeto; a se��o 4 apresenta um breve resumo dos estudos feitos acerca de lingugens de programa��o visual; a se��o 5 apresenta o in�cio da implementa��o de uma ferramenta de programa��o visual; a se��o 6 apresenta algumas conclus�es e propostas de trabalhos futuros.

O sistema de Scripts

O sistema de scripts do **Geresim** possibilita acesso programi; $\frac{1}{2}$ vel aos dados dos modelos de reservati; $\frac{1}{2}$ rio visualizados. Esse acesso programi; $\frac{1}{2}$ vel i; $\frac{1}{2}$ feito atravi; $\frac{1}{2}$ s da linguagem de programai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o **Lua**. Por isso o sistema disponibiliza diversos recursos de programai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o sendo possi; $\frac{1}{2}$ vel a implementai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o de scripts diversos que podem acessar todos os dados dos modelos de reservati; $\frac{1}{2}$ rio.

Assim $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ poss $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ vel gerear dados de forma procedimental, como cirar novos modelos e novos dados a serem associados a modelos, manipular dados de forma flex $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ vel, como us $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ -los como operandos de diversas opera $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ es sem muitas restri $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ es e criar scripts tempor $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ rios. Por isso o sistema pode funcionar como uma m $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ quina de calcular que opera com os dados dos modelos, recurso que ser $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ mais discutido na se $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ $\ddot{i}_{,\frac{1}{2}}$ 0 3.

Nessas seï $\frac{1}{2}$ \ddot{i} $\frac{1}{2}$ o serï $\frac{1}{2}$ feita uma rï $\frac{1}{2}$ pida descriï $\frac{1}{2}$ \ddot{i} $\frac{1}{2}$ o da linguagem de programaï $\frac{1}{2}$ \ddot{i} $\frac{1}{2}$ o Lua e uma apresentaï $\frac{1}{2}$ \ddot{i} $\frac{1}{2}$ o do funcionamento do sistema de script do Geresim.

2.1 Lua

Lua $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ uma linguagem de programa $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o poderosa, $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}$ pida e leve, projetada justamente para estender aplica $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ es. Combina sintaxe simples para programa $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o procedural com poderosas constru $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ es para descr $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o de dados baseadas em tabelas associativas e sem $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ ntica extens $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ vel. Lua $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ tipada dinamicamente, $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ interpretada a partir de bytecodes para uma m $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ quina virtual baseada em registradores, e tem gerenciamento autom $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ tico de mem $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ ria com coleta de lixo incremental. Essas caracter $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ sticas fazem de Lua uma linguagem ideal para configura $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o, automa $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o (scripting) e prototipagem r $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ pida. A linguagem $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ usada em muitas aplica $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ es industriais, com $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ nfase em sistemas embutidos e jogos, onde $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ e de $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ timo desempenho, em v $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ rios benchmarks aparece como a linguagem mais r $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ pida dentre as linguagens de script interpretadas. (Lua)

Mais do que apenas estender aplicaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es, **Lua** tambï $;\frac{1}{2}$ m suporta uma abordagem de desenvolvimento de software baseada em componentes, onde ï $;\frac{1}{2}$ possï $;\frac{1}{2}$ vel criar aplicaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es juntando componentes de alto-nï $;\frac{1}{2}$ vel prï $;\frac{1}{2}$ -existentes. Normalmente esses componentes sï $;\frac{1}{2}$ o escritos em linguagens compiladas e estaticamente tipadas como **C** ou **C**++. Assim, **Lua** pode ser usada conectar tais componentes, que normalmente representam conceitos mais concretos e de baixo nï $;\frac{1}{2}$ vel (como por exemplo estruturas de dados) que nï $;\frac{1}{2}$ o estï $;\frac{1}{2}$ o sujeitos a muitas alteraï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es durante o desenvolvimento do programa e normalmente exigem um maior poder de processamento. (Ieru03)

2.2 Conceitos bi $\frac{1}{2}$ sicos do sistema de Script

O sistema de macros do **Geresim** provi $;\frac{1}{2}$ acesso a diversos objetos que representam o modelo e seus dados. Para cada objeto, tem-se acesso a suas informa $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};\frac{1}{2}$ es e a um conjunto de m $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};\frac{1}{2}$ dos que permitem a manipula $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};\frac{1}{2}$ altera $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};\frac{1}{2}$ o das informa $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};\frac{1}{2}$ es associadas. Os objetos a que se tem acesso no sistema de macros $;\frac{1}{2};\frac{1}{2};$ c:

- **Model:** objeto que representa um modelo de reservati $\frac{1}{2}$ rio;
- Field: objeto que representa um campo do modelo;
- **Region:** objeto que representa uma regii; $\frac{1}{2}$ o do modelo;
- Well: objeto que representa um poï
; $\frac{1}{2}$ o do modelo;
- **Completion:** objeto que representa uma completa \ddot{i}_{2} \ddot{i}_{2} \ddot{i}_{2} \dot{i}_{2} o de um po \ddot{i}_{2} \dot{i}_{2} o do modelo;
- Data: objeto que representa um conjinto de valores de propriedades, podendo ser dos seguintes tipos:
 - **MapProp:** propriedade de mapa, representada por um vetor de dados de dimens \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ o 4: ni x nj x nk x n \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ mero de timesteps¹ de mapa;
 - **FieldProp:** propriedade de campo, representada por um vetor de dados de dimensi $\frac{1}{2}$ o 1: ni $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de poi $\frac{1}{2}$ o;
 - **RegionProp:** propriedade de regiï; $\frac{1}{2}$ o, representada por um vetor de dados de dimensï; $\frac{1}{2}$ o 2: nï; $\frac{1}{2}$ mero de regiï; $\frac{1}{2}$ es x nï; $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de poï; $\frac{1}{2}$ o;
 - **GroupProp:** propriedade de grupo, representada por um vetor de dados de dimensi $\frac{1}{2}$ o 2: ni $\frac{1}{2}$ mero de grupos x ni $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de poi $\frac{1}{2}$ o;

 $^{^{1}}$ explica $\ddot{i}_{\dot{c}}$ $\frac{1}{2}\ddot{i}_{\dot{c}}$ $\frac{1}{2}$ o de timestep

- **WellProp:** propriedade de poï $\xi^{\frac{1}{2}}$ o, representada por um vetor de dados de dimensï $\xi^{\frac{1}{2}}$ o 2: nï $\xi^{\frac{1}{2}}$ mero de poï $\xi^{\frac{1}{2}}$ os x nï $\xi^{\frac{1}{2}}$ mero de timesteps de poï $\xi^{\frac{1}{2}}$ o;
- **CompProp:** propriedade de completaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o, representada por um vetor de dados de dimensï $\frac{1}{2}$ o 3: nï $\frac{1}{2}$ mero de poï $\frac{1}{2}$ os x nï $\frac{1}{2}$ mero de mï $\frac{1}{2}$ ximo de completaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ es por poï $\frac{1}{2}$ o x nï $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de poï $\frac{1}{2}$ o;
- **ExtraProp:** propriedade avulsa, representada por um vetor de dados de dimensi; $\frac{1}{2}$ o 1: ni; $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de poi; $\frac{1}{2}$ o;
- Slice: referi $\frac{1}{2}$ ncia para uma "fatia" de um determinado conjunto de dados.

Pode-se ainda criar referi $\frac{1}{2}$ ncias para outras pori $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ es de um dado. Por exemplo, i $\frac{1}{2}$ vi $\frac{1}{2}$ lido criar uma referi $\frac{1}{2}$ ncia para um mapa associado a um determinado timestep.

Existem dois tipos de vetores de dados: dados originais associados ao modelo e dados criados dinamicamente pelo sistema de script. Os dados originais podem ser consultados, mas ni $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ o podem ser alterados. Ji $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ os dados criados dinamicamente podem ser livremente alterados. Analogamente, referi $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ ncias a dados originais ni $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ o si $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ o editi $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ veis, enquanto que referi $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ ncias a dados criados dinamicamente si $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ o editi $\ddot{\iota}_2^{\frac{1}{2}}$ veis (na verdade, altera-se o vetor de dados referenciado).

Logicamente, o programa de script pode tambi $\frac{1}{2}$ m incluir a manipulai $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o de valores dos tipos existentes em **Lua**: booleanos, valores escalares, cadeias de caracteres (string), entre outros.

2.3 Acesso e criaï $\mathbf{i}_2^{\frac{1}{2}}$ ï $\mathbf{i}_2^{\frac{1}{2}}$ o de dados

O objeto Model representa um resultado de simula $\ddot{i}_{2}^{1}\ddot{i}_{2}^{1}\ddot{i}_{2}$ o, com suas propriedades de mapa e de po $\ddot{i}_{2}^{1}\dot{i}_{2}$ o. A fun $\ddot{i}_{2}^{1}\ddot{i}_{2}^{1}\ddot{i}_{2}$ o que implementa o script recebe um ou mais modelos como par \ddot{i}_{2}^{1} metro de entrada e a partir desses objetos Model, tem-se acesso a seus atributos e seus m \ddot{i}_{2}^{1} todos.

 $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ atrav $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ s dos atributos de um objeto Model que se $d\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ o acesso program $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ vel aos dados dos modelos de reservat $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ rio. Esses dados $n\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ o podem ser alterados no script, $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ poss $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ vel apenas consulta-los e usar os valores retornados. Assim $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ poss $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ vel acessar dados de geometria, como o $n\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ mero de $c\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ lulas nas dire $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ es I, J ou K, acessar dados relacionados a timesteps, acessar dados relacionados aos demais objetos do modelo, como o $n\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ mero de $po\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ os ou de reg $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ es, acessar os $pr\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ prios objetos e tamb $\ddot{i}_{i}\frac{1}{2}$ m a todas as propriedades do modelo.

Como dito acima, o objeto Model tambi; $\frac{1}{2}$ m provi; $\frac{1}{2}$ um conjunto de mi; $\frac{1}{2}$ todos que possibilitam o acesso i; $\frac{1}{2}$ estrutura do reservati; $\frac{1}{2}$ rio, a criaï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ o de novos modelos, criaï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ o de novos vetores de propriedade, verificar a existi; $\frac{1}{2}$ ncia de timesteps e propriedades e associar os novos dados vetoriais criados durante o script aos modelos.

2.4 Vetores de dados de propriedades

Como visto anteriormente, os valores das propriedades si $\frac{1}{2}$ o representados em vetores de dados. Vetores de propriedade de mapa, por exemplo, ti $\frac{1}{2}$ m dimensi $\frac{1}{2}$ o 4 (ni x nj x nk x ni $\frac{1}{2}$ mero de timesteps de mapa) e si $\frac{1}{2}$ podem ser usados em operai $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ es com outros vetores de mapa de mesmas dimensi $\frac{1}{2}$ es. i $\frac{1}{2}$ permitida a criai $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ io de "fatias" (slices) que fazem referi $\frac{1}{2}$ ncia a uma parte de um vetor 4D, ou seja, pode-se representar uma propriedade de uma camada de um reservati $\frac{1}{2}$ rio atravi $\frac{1}{2}$ s de uma referi $\frac{1}{2}$ ncia ao vetor 4D, onde a terceira dimensi $\frac{1}{2}$ 0 i $\frac{1}{2}$ 1 fixada.

As dimensi $;\frac{1}{2}$ es de uma fatia que representa uma camada si $;\frac{1}{2}$ o: ni x nj x 1 x ni $;\frac{1}{2}$ mero de timesteps de mapa. Conceitualmente, uma camada i $;\frac{1}{2}$ um vetor 3D, ji $;\frac{1}{2}$ que o i $;\frac{1}{2}$ ndice k ni $;\frac{1}{2}$ o varia. No entanto, internamente, ela i $;\frac{1}{2}$ representada por um vetor 4D, como se os valores associados i $;\frac{1}{2}$ camada em questi $;\frac{1}{2}$ o fossem replicados para as demais camadas do grid. Desta forma, pode-se fazer operai $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ es entre um grid e uma camada especi $;\frac{1}{2}$ fica. Generalizando, pode-se fazer operai $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ es entre vetores e fatias de vetores de mesmas dimensi $;\frac{1}{2}$ es. Tambi $;\frac{1}{2}$ m i $;\frac{1}{2}$ possi $;\frac{1}{2}$ vel associar uma fatia a um modelo, para ser visualizada atravi $;\frac{1}{2}$ s da interface gri $;\frac{1}{2}$ fica. Neste caso, os valores si $;\frac{1}{2}$ o replicados ao longo das dimensi $;\frac{1}{2}$ es fixadas.

Conceitualmente, uma propriedade de campo $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ um vetor 1D ($n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de timesteps), uma propriedade de regi $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ o $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ um vetor 2D ($n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de regi $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ es x $n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de timesteps), uma propriedade de grupo $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ um vetor 2D ($n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de grupos x $n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de timesteps), uma propriedade de po $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ o $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ um vetor 2D ($n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de po $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ os x $n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de timesteps), e uma propriedade de completa $\ddot{\imath};\frac{1}{2}\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ o $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ um vetor 3D ($n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de po $\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ os x $n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de completa $\ddot{\imath};\frac{1}{2}\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ es x $n\ddot{\imath};\frac{1}{2}$ mero de timesteps).

Em todas as operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es que envolvem dois vetores de dados como operandos, a operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o sï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ possï $;\frac{1}{2}$ vel se os timesteps associados aos vetores forem compatï $;\frac{1}{2}$ veis. O primeiro operando ï $;\frac{1}{2}$ usado com referï $;\frac{1}{2}$ ncia na operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o. Para cada timestep existente no primeiro operando, deve haver um timestep correspondente no segundo operando. A correspondï $;\frac{1}{2}$ ncia entre timesteps ï $;\frac{1}{2}$ feita buscando-se a ocorri $;\frac{1}{2}$ ncia entre datas pri $;\frac{1}{2}$ ximas,

dentro de uma determinada toleri; $\frac{1}{2}$ ncia, que pode ser configurada pelo programador. Se a operai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o entre dois vetores ni; $\frac{1}{2}$ o puder ser realizada, o sistema reporta uma mensagem de erro. De posse de um vetor de dados, pode-se fazer diversas operai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es e invocar diversos mi; $\frac{1}{2}$ todos associados. \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ possi; $\frac{1}{2}$ vel realizar as operai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es aritmi; $\frac{1}{2}$ ticas $\frac{1}{2}$ de soma, subtrai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o, multiplicai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o, divisi; $\frac{1}{2}$ o e potenciai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o. Essas operai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es resultam em um novo vetor de dados, de mesmas dimensi; $\frac{1}{2}$ es, onde cada valor representa a operai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ oaplicada aos valores associados aos vetores fornecidos. (Tecg06)

Esti; $\frac{1}{2}$ o disponi; $\frac{1}{2}$ veis tambi; $\frac{1}{2}$ m operadores relacionais e li; $\frac{1}{2}$ gicos e alguns mi; $\frac{1}{2}$ todos de manipulai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o de valores.

 $^{^2}$ Tambi $; \frac{1}{2}$ m $; \frac{1}{2}$ possi $; \frac{1}{2}$ vel realizar operai $; \frac{1}{2}$ i $; \frac{1}{2}$ es aritmi $; \frac{1}{2}$ ticas entre vetores de propriedades e valores escalares.

Calculadora de propriedades

Como visto anteriormente, um recurso interessante do sistema de script $\ddot{\imath}_{i}$ a possibilidade de us $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ -lo como uma esp $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ cie de m $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ quina de calcular que opera sobre os dados de modelos de reservat $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ rios. Sendo assim, a primeira solu $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ o encontrada para resolver o problema apresentado na introdu $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ o, oferecer parte dos recursos do sistema de script para o usu $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ rio n $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ o programador, foi implementar justamente uma calculadora de propriedades onde o resultado das opera $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ es fossem propriedades que pudessem ser posteriormente visualizadas pelo usu $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ rio. Sendo assim, a ferramenta proposta deveria ter uma interface gr $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ fica na forma de uma calculadora e gerar um c $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ digo compat $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ vel com o sistema de script e que obviamente resultasse na propriedade desejada pelo usu $\ddot{\imath}_{i}$ $\frac{1}{2}$ rio.

3.1 Sintaxe das express $\frac{1}{2}$ es

Inicialmente a calculadora foi pensada para funcionar apenas para propriedades de mapa. As propriedades de mapa si $\dot{\xi}_2$ 0 valores associados i $\dot{\xi}_2$ 1 serpre independente dos demais objetos vistos na sei $\dot{\xi}_2$ 1 i $\dot{\xi}_2$ 2 o 2.2. Portanto, a sintaxe das expressi $\dot{\xi}_2$ 1 es deveria ser a sintaxe comum de expressi $\dot{\xi}_2$ 2 es aritmi $\dot{\xi}_2$ 3 ticas levemente modificada para atender tri $\dot{\xi}_2$ 1 requisitos:

- 1. Possibilitar o uso ni $\frac{1}{2}$ o somente de propriedades mas tambi $\frac{1}{2}$ m de "fatias" de propriedades com o timestep fixado.
- 2. Permitir o uso de funï $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ es, para incluir outras funcionalidades do sistema de script.
- 3. Ser compatï $\frac{1}{2}$ vel com **Lua**, para facilitar a implementaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ 0.

As "fatias" foram incluidas da seguinte forma: uma fatia $\ddot{i}_{,2}^{\,1}$ o nome de propriedade (identificador) seguido de uma data entre aspas, como por exemplo: SO"10/10/2010". Em **Lua**, essa express $\ddot{i}_{,2}^{\,1}$ o $\ddot{i}_{,2}^{\,1}$ encarada como uma chamada de fun $\ddot{i}_{,2}^{\,1}\ddot{i}_{,2}^{\,1}\ddot{i}_{,2}$ o.

3.2 Implementaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o

A calculadora foi implementada na linguagem de programaï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o **Lua** e a interface grï $leta_2^1$ fica foi implementada utilizando o toolkit para construï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o de interfaces grï $leta_2^1$ ficas IUP. (IUP) A implementaï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o foi dividida em trï $leta_2^1$ s mï $leta_2^1$ dulos: Calculator.lua, que implementa a interface grï $leta_2^1$ fica e controla a entrada de dados do usuï $leta_2^1$ rio, CalcComp.lua, responsï $leta_2^1$ vel pela geraï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o de cï $leta_2^1$ digo e validaï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o das expressï $leta_2^1$ es e por ï $leta_2^1$ ltimo CalcLib.lua, que implementa algumas funï $leta_2^1$ i $leta_2^1$ o gerado.

3.2.1 Mı̈ $\frac{1}{2}$ dulo Calculator.lua

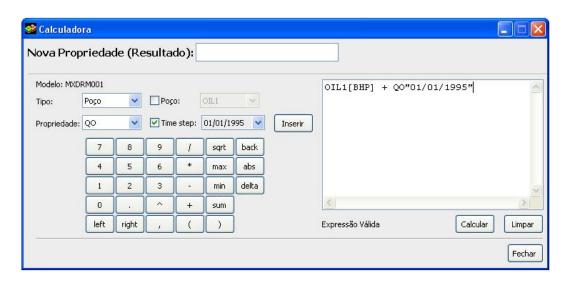


Figura 3.1: Interface da Calculadora

A interface $\ddot{i}_{c}^{\frac{1}{2}}$ composta pelos seguintes campos:

– Um campo de texto onde $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ poss $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ vel entrar o nome da nova propriedade, caso n $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ o seja especificado um nome, $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ usado a pr $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ pria express $\ddot{i}_{\dot{i}}^{\dot{1}}$ o como nome.

- Lista que indica o tipo de propriedade que seri; $\frac{1}{2}$ calculada, atualmente os tipos suportaçãos si; $\frac{1}{2}$ o propriedade de mapa, campo, regii; $\frac{1}{2}$ o e poi; $\frac{1}{2}$ o.
- Um toggle e a lista de elementos, que $\ddot{i}_{,2}^{\frac{1}{2}}$ preencida de acordo com o valor da lista de tipos, se o tipo for mapa, esses dois controles $n\ddot{i}_{,2}^{\frac{1}{2}}$ o si $\ddot{i}_{,2}^{\frac{1}{2}}$ o habilitados, pois $n\ddot{i}_{,2}^{\frac{1}{2}}$ o se aplicam a propriedades destes tipos.
- Lista de propriedades, que ï
 $\frac{1}{2}$ preenchida de acordo com o valor da lista de tipos.
- Um toggle e lista de timesteps, que $\ddot{i}_{c}^{\frac{1}{2}}$ preenchida de acordo com o valor da lista de tipos.
- Botï $\frac{1}{2}$ o de inserir propriedade.
- "Teclado" formado por boti; $\frac{1}{2}$ es que disponibilizam os ni; $\frac{1}{2}$ meros, os operadores e algumas funi; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es para o usui; $\frac{1}{2}$ rio.
- Um campo de texto onde pode-se visualizar a express $\ddot{i}_{c}^{\frac{1}{2}}$ o.
- Boti $\frac{1}{2}$ es de calcular e limpar expressi $\frac{1}{2}$ o.

A interface funciona da seguinte forma: o usuï $ildet{i} \frac{1}{2}$ rio pode entrar nï $ildet{i} \frac{1}{2}$ meros e operadores ou movimentar o cursor livremente atravï $ildet{i} \frac{1}{2}$ s de seu teclado ou clicando no teclado virtual da interface. Jï $ildet{i} \frac{1}{2}$ a entrada de variï $ildet{i} \frac{1}{2}$ veis(propriedades) e funï $ildet{i} \frac{1}{2}$ ï $ildet{i} \frac{1}{2}$ es sï $ildet{i} \frac{1}{2}$ pode ser feita atravï $ildet{i} \frac{1}{2}$ s da interface grï $ildet{i} \frac{1}{2}$ fica. O objetivo disso ï $ildet{i} \frac{1}{2}$ evitar a geraï $ildet{i} \frac{1}{2}$ i $ildet{i} \frac{1}{2}$ digos inconsistentes.

Para se inserir funï $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ es basta-se clicar no respectivo botï $\frac{1}{2}$ o da funï $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o no teclado virtual para que a funï $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o seja inserida na posiï $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o corrente do cursor.

Para se inserir propriedades $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ preciso clicar no bot $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ o inserir ao lado da lista de timesteps. O valor inserido depende dos valores das listas e dos toggles. Se nenhum dos toggles estiver habilitado, ser $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ inserido apenas o nome da propriedade selecionada na lista de propriedades. Se o toggle da lista de elementos estiver habilitado, ser $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ inserido a propriedade selecionada na lista de propriedades indexando o elemento selecionado na lista de elementos (exemplo: WELL[BHP]). Caso o toggle de timestep esteja habilitado, ser $\ddot{\imath}_{i}^{\frac{1}{2}}$ adicionado ao fim a data selecionada na lista de timesteps (exemplo: SO"10/10/2010").

Para que ni; $\frac{1}{2}$ o haja casos de entrada de ni; $\frac{1}{2}$ meros, operadores, funi; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es ou propriedades em posii; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es indesejadas (como por exemplo no meio do nome de uma propriedade) foram implementadas algumas funi; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ es que controlam o movimento e posii; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o do cursor, evitando ceni; $\frac{1}{2}$ rios desse tipo.

3.2.2 M�dulo CalcComp.lua

Quando se pensa em geraï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de cï $\frac{1}{2}$ digo para um problema como este, a primeira abordagem que nos vem a cabeï $\frac{1}{2}$ a ï $\frac{1}{2}$ compilar as expressï $\frac{1}{2}$ es e gerar o cï $\frac{1}{2}$ digo desejado a partir delas. Porï $\frac{1}{2}$ m, compilar cï $\frac{1}{2}$ digos, por mais simples que sejam as expressï $\frac{1}{2}$ es encontradas nesse caso, nï $\frac{1}{2}$ o ï $\frac{1}{2}$ uma tarefa trivial. O desenvolvimento de um mini-compilador envolveria a implementaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de um parser, a elaboraï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de uma gramï $\frac{1}{2}$ tica, o uso de tï $\frac{1}{2}$ cnicas como criaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de ï $\frac{1}{2}$ rvores de sintaxe e etc. Por isso, a abordagem que foi seguida vai praticamente na direï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o oposta. Em vez de compilar as expressï $\frac{1}{2}$ es e gerar um cï $\frac{1}{2}$ digo de script a partir delas , o que fizemos foi adaptar o ambiente do sistema de script para que as prï $\frac{1}{2}$ prias expressï $\frac{1}{2}$ es pudessem ser executadas dentro desse ambiente e gerar o resultado esperado. ï $\frac{1}{2}$ por isso que era imprescindï $\frac{1}{2}$ vel que as expressï $\frac{1}{2}$ es fossem compatï $\frac{1}{2}$ veis com Lua.

Segue abaixo o exemplo de um ci $\frac{1}{2}$ digo gerado pelo mi $\frac{1}{2}$ dulo para a expressi $\frac{1}{2}$ o OIL1[QO] + QW"10/07/1981":

```
calc.GetMacroEnv()
local OIL1 = calc.CreateElem(rf,"well","OIL1")
local QO = calc.CreateProp(rf,"well","QO")
local QW = calc.CreateProp(rf,"well","QW")
local newprop = OIL1[QO] + QW"10/07/1981"
calc.AttachProp(rf,temp,'newprop','well')
```

Nesse caso, QO e QW si $\dot{\xi}_{2}^{1}$ o propriedades de poi $\dot{\xi}_{2}^{1}$ os, OIL1 i $\dot{\xi}_{2}^{1}$ o nome de um poi $\dot{\xi}_{2}^{1}$ o e rf representa um objeto do tipo *Model*.

A implementa $\ddot{i}_{2} = \ddot{i}_{2} = \ddot{i}_{2$

O mï $ildet_{\frac{1}{2}}$ dulo tambï $ildet_{\frac{1}{2}}$ m disponibiliza uma funï $ildet_{\frac{1}{2}}$ ï $ildet_{\frac{1}{2}}$ o que testa a expressï $ildet_{\frac{1}{2}}$ o com o intuito de prevenir erros de sintaxe e que funï $ildet_{\frac{1}{2}}$ ï $ildet_{\frac{1}{2}}$ es sejam chamadas sem que seus parï $ildet_{\frac{1}{2}}$ metros tanham sido especificados.

3.2.3 Mï $\frac{1}{2}$ dulo CalcLib.lua

Para solucionar esses problemas, foi utilizado o recurso de metamecanismos presente em **Lua**, que nos permite especificar como determinados objetos devem se comportar em algumas situaï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ es. Isso ï; $\frac{1}{2}$ disponibilizado por meio da implementaï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ o de metatables, que sï; $\frac{1}{2}$ o tabelas que definem atravï; $\frac{1}{2}$ s de seus $metam\ddot{i}$; $\frac{1}{2}$ todos como os objetos associados a ela devem se comportar.

Os objetos retornados pela funi $\[i,\frac{1}{2}\]$ i $\[i,\frac{1}{2}\]$ o CreateProp, que representam as propriedades nas expressi $\[i,\frac{1}{2}\]$ es, si $\[i,\frac{1}{2}\]$ o tabelas que possuem campos que especificam o nome da propriedade, o tipo da propriedade e se o valor utilizado nos ci $\[i,\frac{1}{2}\]$ lculos seri $\[i,\frac{1}{2}\]$ a propriedade associada a um determinado elemento ou seri $\[i,\frac{1}{2}\]$ o vetor de dados inteiro. Seu comportamento (determinado por sua metatable) $\[i,\frac{1}{2}\]$ o seguinte:

- O metam $\ddot{i}_{,2}$ todo de todas as opera $\ddot{i}_{,2}$ $\ddot{i}_{,2}$ es bin $\ddot{i}_{,2}$ rias ajusta a ordem dos termos, armazena o resultado da opera $\ddot{i}_{,2}$ $\ddot{i}_{,2}$ $\ddot{i}_{,2}$ o em um objeto intermed $\ddot{i}_{,2}$ $\ddot{i}_{,2}$ rio e o retorna.
- O metami; $\frac{1}{2}$ todo responsi; $\frac{1}{2}$ vel pela situai; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o em que o objeto i; $\frac{1}{2}$ chamado como uma funi; $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o, armazena a "fatia" da propriedade referente

ao timestep passado como pari
; $\frac{1}{2}$ metro em um objeto intermedi
i; $\frac{1}{2}$ rio e o retorna.

– O metami $leti_{\frac{1}{2}}$ todo responsi $leti_{\frac{1}{2}}$ vel pelo tratamento de indexai $leti_{\frac{1}{2}}$ i $leti_{\frac{1}{2}}$ es i $leti_{\frac{1}{2}}$ vel por buscar os vetores de dados que seri $leti_{\frac{1}{2}}$ o usados nos ci $leti_{\frac{1}{2}}$ lculos, por isso os demais metami $leti_{\frac{1}{2}}$ todos acessam esses valores apenas indexando a pri $leti_{\frac{1}{2}}$ pria tabela.

O objeto intermediï $;\frac{1}{2}$ rio, que ï $;\frac{1}{2}$ apenas uma tabela que armazena o resultado das operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es, se mostrou necessï $;\frac{1}{2}$ rio para resolver a limitaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o da ordem dos termos em operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es envolvendo escalares citada acima. Ele ï $;\frac{1}{2}$ associado ï $;\frac{1}{2}$ mesma metatable do objeto que representa as propriedades e por isso sempre ajusta a ordem dos termos nas operaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es.

Os objetos que representam nas expressï; $\frac{1}{2}$ es os elementos (poï; $\frac{1}{2}$ os, regiï; $\frac{1}{2}$ es e etc), sï; $\frac{1}{2}$ o criados pela funï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ o CreateElem. Eles sï; $\frac{1}{2}$ o tabelas contendo campos com o nome do elemento, o seu tipo e uma referï; $\frac{1}{2}$ ncia para o modelo que pertence. A metatable que ï; $\frac{1}{2}$ associada a eles contï; $\frac{1}{2}$ m apenas o metamï; $\frac{1}{2}$ todo responsï; $\frac{1}{2}$ vel pelo tratamento de indexaï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ es. Ao ser indexada por um objeto que representa uma propriedade, esse metamï; $\frac{1}{2}$ todo extrai o nome da propriedade e cria um novo objeto para mesma preopriedade (chamando a funï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ o CreateProp) porï; $\frac{1}{2}$ m especificando que a propriedade estï; $\frac{1}{2}$ associada agora ao elemento. Portanto, o vetor de dados utilizado nos cï; $\frac{1}{2}$ lculos serï; $\frac{1}{2}$ referente a "fatia" da propriedade referente a esse elemento.

A funï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o AttachProp associa o resultado da expressï $\frac{1}{2}$ o ao modelo. Este mï $\frac{1}{2}$ dulo tambï $\frac{1}{2}$ m inplementa as funï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ es disponï $\frac{1}{2}$ veis na interface da calculadora:

- **max**: retorna o maior valor encontrado dentre os vetores de dados passados como par \ddot{i}_{c}^{1} metros.
- **min**: retorna o menor valor encontrado dentre os vetores de dados passados como par \ddot{i}_{2}^{1} metros.
- **sum**: retorna o somati; $\frac{1}{2}$ rio dos valores do vetor de dados.
- **abs**: retorna um novo vetor de dados de mesma dimensi $\frac{1}{2}$ es do vetor passado como pari $\frac{1}{2}$ metros com os valores sendo igual aos respectivos valores absolutos do vetor original.
- **sqrt**: retorna um novo vetor de dados de mesma dimensi $\frac{1}{2}$ es do vetor passado como pari $\frac{1}{2}$ metros com os valores sendo igual i $\frac{1}{2}$ s respectivas raizes quadradas dos valores do vetor original.

– **delta**: retorna um novo vetor de dados de mesma dimensï; $\frac{1}{2}$ es do vetor passado como parï; $\frac{1}{2}$ metros com os valores sendo igual diferenï; $\frac{1}{2}$ a entre posiï; $\frac{1}{2}$ ï; $\frac{1}{2}$ es vizinhas.

Linguagens de Programaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o Visual

Ultimamente o uso de ferramentas de programaï \dot{i}_2 ï \dot{i}_2 o visual vem crescendo cada vez mais, principalmente em aplicaï \dot{i}_2 ï \dot{i}_2 es voltadas para ï \dot{i}_2 reas da engenharia como $Lab\,VIEW$, Simulink, CircuitMaker entre outros. Mesmo tendo apresentado relativa dificuldade na resoluï \dot{i}_2 ï \dot{i}_2 0 de problemas de grande porte o uso destas ferramentas em sistemas que apresentam um domï \dot{i}_2 nio especï \dot{i}_2 fico, como as citadas acima, tem se mostrado bastante interessante pois ï \dot{i}_2 possï \dot{i}_2 vel manter-se dentro do estilo de comunicaï \dot{i}_2 ï \dot{i}_2 0 do domï \dot{i}_2 1nio utilizando artefatos visuais que reflitam necessidades particulares, diagramas e o vocabuli \ddot{i}_2 1rio especi \ddot{i}_2 1fico do domï \ddot{i}_2 1nio sem nunca precisar deixar esse estilo de comunicaï \dot{i}_2 1 \ddot{i}_2 2 o. Ali \ddot{i}_2 2 m disso, linguagens de programaï \dot{i}_2 1 \ddot{i}_2 2 visual costumam ser mais intuitivas e de mais fi \ddot{i}_2 2cil aprendizado do que linguagens de programaï \ddot{i}_2 1 \ddot{i}_2 2 o convencionais.

Pelos motivos citados acima, e pela calculadora de propriedades oferecer relativamente poucos recursos ao usuï $\frac{1}{2}$ rio, se mostrou interessante um estudo dessas ferramentas de programaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o visual e investigar se esse tipo de recurso solucionaria o nosso problema.

Dentre os sistemas que utilizam programaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o visual, o que tem se destacado mais ï $\frac{1}{2}$ o LabVIEW ($Laboratory\ Virtual\ Instrument\ Engineering\ Workbench$) [WhNF06], que ï $\frac{1}{2}$ um ambiente de programaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o visual muito usado nos campos de aquisiï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o de dados, controle de instrumentos e automaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o industrial. Por ser um instrumento amplamente usado por engenheiros em diversas ï $\frac{1}{2}$ reas, e como esses sï $\frac{1}{2}$ o os usuï $\frac{1}{2}$ rios finais do **Geresim**, essa ferramenta se mostra uma interessante fonte de pesquisa e um possï $\frac{1}{2}$ vel modelo a ser seguido, jï $\frac{1}{2}$ que ï $\frac{1}{2}$ possï $\frac{1}{2}$ vel que parte dos usuï $\frac{1}{2}$ rios finais tenha uma certa experiï $\frac{1}{2}$ ncia com o LabVIEW.

A linguagem de programaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o do $Lab\,VIEW$, chamada de G, ï $;\frac{1}{2}$ formada por elementos visuais e textuais. Os elementos visuais sï $;\frac{1}{2}$ o basicamente pequenas caixas (que podem representar valores, operadores e chamadas de funï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es) e linhas que as conectam. Elementos compostos como funï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es condicionais e de repetiï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o (loop) sï $;\frac{1}{2}$ o representados por grandes caixas retangulares cercando o corpo da composiï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o.

24

A linguagem segue o paradigma de fluxo de dados. O princï $\frac{1}{2}$ pio central do paradigma $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ definir a computa $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o como um conjunto de depend $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ ncias de dados. Um programa escrito nesse paradigma define um grafo de $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ s operadores (fun $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ es) unidos por arcos conectores. Os arcos $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o as depend $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ ncias de dados. Assim o paradigma de fluxo de dados expressa computa $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o como uma $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}$ de transforma $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ es nos valores dos dados. N $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}$ conceitos como var $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ veis, ponteiros e atribu $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}$, o foco est $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ em quais fun $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ es ser $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o aplicadas nos valores para produzir o retorno esperado. Outra caracter $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ stica desse paradigma $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o paralelismo. A ordem de execu $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ o $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ baseada somente nas depend $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ ncias de dados, o que $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ relativamente similar ao design de circuitos el $\ddot{\imath}_{c}\frac{1}{2}$ tricos.

Conceitualmente os programas desenvolvidos no LabVIEW si $;\frac{1}{2}$ o compostos de funi $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ es, que recebem o nome de instrumentos virtuais (VIs). O ci $;\frac{1}{2}$ digo de um VI consiste basicamente de tri $;\frac{1}{2}$ s elementos: terminais, ni $;\frac{1}{2}$ s e fios conectores. Os elementos terminais si $;\frac{1}{2}$ o os valores manipulados, podendo ser valores de entrada, sai $;\frac{1}{2}$ da ou valores constantes. Esses elementos si $;\frac{1}{2}$ o representados por pequenas caixas coloridas com a cor do tipo do terminal (por exemplo, laranja para ni $;\frac{1}{2}$ meros). Os ni $;\frac{1}{2}$ s si $;\frac{1}{2}$ o operadores, chamados de funi $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ o e ni $;\frac{1}{2}$ s estruturais (if-then-else, case, while etc). Operadores e chamadas de funi $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ o si $;\frac{1}{2}$ o representados por grandes caixas retangulares que delimitam a composii $;\frac{1}{2}$ i $;\frac{1}{2}$ o que deve ser executada dentro da estrutura. Os fios conectores si $;\frac{1}{2}$ o usados para ligar terminais e ni $;\frac{1}{2}$ s formando expressi $;\frac{1}{2}$ es.

Ini $\frac{1}{2}$ cio da implementai $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o de uma VPL

Apï $leq \frac{1}{2}$ s o estudo de VPLs e e algumas experiï $leq \frac{1}{2}$ ncias utilizando o LabVIEW (na matï $leq \frac{1}{2}$ ria Automaï $leq \frac{1}{2}$ ï $leq \frac{1}{2}$ o Industrial, cursada nesse perï $leq \frac{1}{2}$ odo), foi iniciada a implementaï $leq \frac{1}{2}$ ï $leq \frac{1}{2}$ o de uma VPL bastante simplificada que segue o paradigma de fluxo de dados. Infelizmente ni $leq \frac{1}{2}$ o houve tempo suficiente para desenvolver mais a ferramenta e por isso a implementaï $leq \frac{1}{2}$ ï $leq \frac{1}{2}$ o econtra-se em estado inicial.

Ao contri $label{eq:contril}$ rio do que foi feito na calculadora de propriedades, inicialmente seria implementado algo mais geni $label{eq:contril}$ labele propriedades, inicialmente seria implementado algo mais genilabelelabele propriedades seria implementado algo mais genilabele

No cï $\frac{1}{2}$ digo gerado, cada bloco seria representado por uma tabela. Essa tabela aramzenaria a funï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o associada ao bloco e uma lista de objetos parï $\frac{1}{2}$ metros, que seriam tabelas armazenando uma referï $\frac{1}{2}$ ncia a outro bloco e o ï $\frac{1}{2}$ ndice do dado de saï $\frac{1}{2}$ da deste outro bloco. Todos os blocos estariam associados a uma metatable cujo metamï $\frac{1}{2}$ todo de indexaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o executaria a funï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o do bloco gerando assim os dados de saï $\frac{1}{2}$ da. Porï $\frac{1}{2}$ m, antes de poder executar a funï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o associada a este bloco, seria preciso obter todos os parï $\frac{1}{2}$ metros. E isso seria feito iterando a lista de parï $\frac{1}{2}$ metros e indexando os respectivos blocos com os respectivos ï $\frac{1}{2}$ ndices. Caso os dados de saï $\frac{1}{2}$ da desses demais blocos nï $\frac{1}{2}$ o estejam disponï $\frac{1}{2}$ veis, o metamï $\frac{1}{2}$ todo de indexaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o agiria entï $\frac{1}{2}$ o nesses blocos. Logo, recursivamente toda a cadeia de blocos seria executada. Dessa maneira, a compilaï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o seria apenas uma iteraï $\frac{1}{2}$ ï $\frac{1}{2}$ o sobre os fios conectores e a partir deles se geraria a lista de parï $\frac{1}{2}$ metros de cada bloco.

A partir da base descrita acima, ji \ddot{i}_{2} seria possi \ddot{i}_{2} vel implementar um bloco que desempenhe a funi \ddot{i}_{2} i \ddot{i}_{2} o de um operador condicional e talvez seja possi \ddot{i}_{2} vel implementar um bloco de iterai \ddot{i}_{2} i \ddot{i}_{2} o.

No atual esti $\frac{1}{2}$ gio da implementai $\frac{1}{2}$ i $\frac{1}{2}$ o i $\frac{1}{2}$ possi $\frac{1}{2}$ vel manipular os blo-

26

cos com o mouse e conecta-los com os fios conectores. \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ poss \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ vel tamb \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ m manipular blocos \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ conectados, fazendo com que os fios conectores se redesenhem se ajustando \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ nova dispos \ddot{i} ; $\frac{1}{2}\ddot{i}$; $\frac{1}{2}$ 0 dos blocos. Essa implementa \ddot{i} ; $\frac{1}{2}\ddot{i}$; $\frac{1}{2}$ 0 foi desenvolvida em $\mathbf{C}++$, utilizando a API gr \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ fica OpenGL. (OpenGl) A parte \mathbf{Lua} ainda \ddot{i} ; $\frac{1}{2}$ 0 foi desenvolvida.

Consideraı $\frac{1}{2}$ ı $\frac{1}{2}$ es finais e projetos futuros

Neste trabalho foi apresentado um sistema de script de uma aplicaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o voltada para o pï $;\frac{1}{2}$ s-processamento de simulaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ es de reservatï $;\frac{1}{2}$ rios de petrï $;\frac{1}{2}$ leo (**Geresim**) e a proposta e implementaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o de uma ferramenta que disponibilza parte dos recursos obtidos a partir dos scripts ï $;\frac{1}{2}$ usuï $;\frac{1}{2}$ rios nï $;\frac{1}{2}$ o programadores. Essa ferramenta ï $;\frac{1}{2}$ uma calculadora de propriedades que permite que o usuï $;\frac{1}{2}$ rio gere novas propriedades a partir de simples expressi $;\frac{1}{2}$ es aritmï $;\frac{1}{2}$ ticas desenvolvidas em uma interface gri $;\frac{1}{2}$ fica similar a uma calculadora comum. A ferramenta ainda nï $;\frac{1}{2}$ o foi utilizada por usuï $;\frac{1}{2}$ rios finais, mas jï $;\frac{1}{2}$ esti $;\frac{1}{2}$ integrada ao sistema e api $;\frac{1}{2}$ s ser testada e aprovada por outros membros da equipe de desenvolvimento da aplicaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o criou uma boa expectativa em relaï $;\frac{1}{2}$ ï $;\frac{1}{2}$ o ao cumprimento de seu objetivo. A ferramenta estarï $;\frac{1}{2}$ disponi $;\frac{1}{2}$ vel na pri $;\frac{1}{2}$ xima versi $;\frac{1}{2}$ 0 do programa, que seri $;\frac{1}{2}$ lani $;\frac{1}{2}$ ada em breve.

Adicionalmente, foram feitos estudos acerca de linguagens de programaï $i, \frac{1}{2}$ ï $i, \frac{1}{2}$ o visual. Dentre os sistemas que utilizam esse recurso, o que se mostrou mais interessante foi o LabVIEW, pois $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ amplamente usado por usu $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ rios que apresentam um perfil similar aos usu $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ rios do **Geresim**. Ap $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ s esse estudo foi iniciada a implementa $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ o de uma VPL bastante simplificada que segue o paradigma de fluxo de dados. Infelizmente n $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ o houve tempo suficiente para desenvolver mais a ferramenta e por isso sua finaliza $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ $\ddot{\imath}_{i}, \frac{1}{2}$ o passa a ser um projeto para o futuro.

Outro projeto futuro $\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}$ aumentar o escopo de atua $\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}$ o da calculadora incluindo as propriedades de complet $\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}$ o e incluindo a op $\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}$ o de se trabalhar com camadas e se $\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}\ddot{\imath}_{\xi}^{\frac{1}{2}}$ es das propriedades de mapa.

Referências Bibliográficas

[IUP] http://www.tecgraf.puc-rio.br/iup/. 3.2

[leru03] IERUSALIMSCHY, R.. **Programming in Lua**. Lua.org, Rio de Janeiro, 2003. 1, 2.1

[Lua] http://www.lua.org. 2.1

[OpenGI] MASON WOO, JACKIE NEIDER, T. D. D. S.. OpenGL Programming Guide. Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 6 edition, 2008. 5

[Tecg06] TECGRAF. Manual do geresim, 2006. 1, 2.4

Α

Exemplos pri $\frac{1}{2}$ ticos

```
A.1
C\ddot{\imath}_{2}^{\frac{1}{2}}lculo da raz\ddot{\imath}_{2}^{\frac{1}{2}}o gas-oleo (RGO)
       Express\ddot{i}_{2}o: QG / QO
       Cï\frac{1}{2}digo gerado:
calc.GetMacroEnv()
local QG = calc.CreateProp(rf,"well","QG")
local Q0 = calc.CreateProp(rf,"well","Q0")
local RGO = QG /QO
calc.AttachProp(rf,RGO,'RGO','well')
A.2
Cï\frac{1}{2}lculo sedimentos bï\frac{1}{2}sicos e ï\frac{1}{2}gua (BSW)
       Express\ddot{i}_{\dot{i}}^{1}o: QW /(QW + QO )
       Cï\frac{1}{2}digo gerado:
calc.GetMacroEnv()
local QW = calc.CreateProp(rf,"well","QW")
local QO = calc.CreateProp(rf,"well","QO")
local BSW = QW / (QW + QO)
calc.AttachProp(rf,BSW,'BSW','well')
A.3
\ddot{\mathbf{C}}_{\mathbf{i}}^{\frac{1}{2}}lculo do volume de \ddot{\mathbf{i}}_{\mathbf{i}}^{\frac{1}{2}}leo em cond\ddot{\mathbf{i}}_{\mathbf{i}}^{\frac{1}{2}}\ddot{\mathbf{i}}_{\mathbf{i}}^{\frac{1}{2}}es de reservat\ddot{\mathbf{i}}_{\mathbf{i}}^{\frac{1}{2}}rio
       Expressï; \frac{1}{2}o: H * PHI * SO * DX * DY
       Ci\frac{1}{2}digo gerado:
   calc.GetMacroEnv()
   local H = calc.CreateProp(rf,"map","H")
   local PHI = calc.CreateProp(rf, "map", "PHI")
```

local SO = calc.CreateProp(rf,"map","SO")

2-PHASE (OIL-WATER) DEPLETION MXDRM001 4 WELLS DEPLETION OPERATION COMPARE WI Propriedade: H * PHI * SO * DX * DY Data: 01/01/1995 Time Step: 0 (0 dias) Unidade: Adimensional

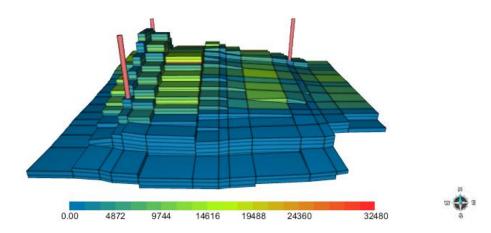


Figura A.1: Exemplo de visualiza
ï
į $\frac{1}{2}$ i; $\frac{1}{2}$ o

local DX = calc.CreateProp(rf,"map","DX")
local DY = calc.CreateProp(rf,"map","DY")
local temp = H *PHI *SO *DX *DY
calc.AttachProp(rf,temp,'H *PHI *SO *DX *DY ','map')