# Implementação de um algoritmo de tabela hash não bloqueante em Haskell

## Rodrigo Medeiros Duarte<sup>1</sup>

Prof. Dr. André R. Du Bois (Orientador)
Prof. Dr. Maurício Lima Pilla (Co-orientador)
Prof. Dr. Renata H. S. Reiser (Co-orientadora)

Engenharia de Computação LUPS Laboratory of Ubquitus and Parallel Systems Universidade Federal de Pelotas rmduarte@inf.ufpel.edu.br

Abril de 2015



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Bolsista AF-PBIP UFPEL

- **1** Introdução
- 2 Algoritmo não bloqueante
- 3 Metodos de Sincronismo em Haskell
- 4 Testes
- **6** Resultados
- 6 Conclusão
- **7** Trabalhos Futuros



ERAD - Gramado 2015 2 of 14

Introdução Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros Agradecimentos

## Introdução

#### Tabelas Hash Concorrentes

- Paralelismo Natural.
- Acesso aos dados são suscetíveis de serem disjuntos.

#### **Dificuldades**

- Conseguir desempenho não é algo trivial.
- Sincronizar o acesso a tabela para inserção, remoção e consulta.
- Duplicar a tabela de forma que ela continue consistente.

#### Motivação

• Haskell não possui implementações de hash concorrente.



ERAD - Gramado 2015 3 of 14

## Algoritmo de tabela hash não bloqueante utilizado

### Algoritmo de tabela hash usando lista encadeada não bloqueante

- Os dados são armazenados em uma lista encadeada não bloqueante
- Cada posição da tabela é uma referencia a um dado ponto na lista (Guarda)
- Dados s\(\tilde{a}\) ordenados na tabela pelo valor reverso dos bits da chave de entrada.
  - Método que evita a copia dos dados para uma tabela nova na necessidade de crescimento da mesma.



ERAD - Gramado 2015 4 of 14

### Tabela Hash não bloqueante

Introdução

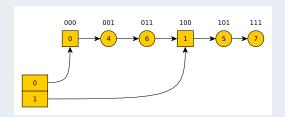


Figura: Estrutura da Tabela não bloqueante



ERAD - Gramado 2015 5 of 14

Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros

# Algoritmos de tabela hash não bloqueante

### Algoritmo de tabela hash usando lista encadeada não bloqueante

- No inicio somente a posição zero é inicializada
- Cada guarda é inicializada conforme a necessidade.
- Método de ordenação de bits faz o re-hash automaticamente.



ERAD - Gramado 2015 6 of 14

o Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros Agradecimentos

## Inicialização de uma guarda

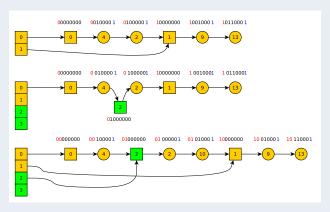


Figura: Passos para inserção da guarda de valor 2



ERAD - Gramado 2015 7 of 14

Introdução Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros Agradecimentos

## IORef + atomicModifyIORef

- newIORef :: a -> IO IORef a.
- readIORef :: IORef a -> IO a.
- writeIORef :: IORef a -> a -> IO ().
- atomicModifyIORef :: IORef a -> (a -> (a,b)) IO b.
- Ideal para implementar algoritmos não bloqueantes.

#### **STM Haskell**

- newTVar :: a -> STM TVar a.
- readTVar :: TVar a -> STM a.
- writeTVar :: TVar a -> a -> STM ().
- atomically :: STM a -> IO a.
- Facilidade no uso, Sistema transacional garante o sincronismo

UPS

Implementação de um algoritmo de tabela hash não bioqueante em Haskell

Introdução Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros Agradecimentos

### **Testes**

#### A Tabela foi implementada com dois diferentes tipos de sincronização

- Uma usando IORef
- Outra usando TVar com STM Haskell

#### Máquina de teste

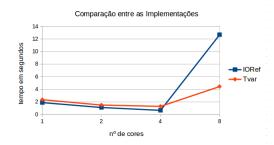
- Core i7 (4 cores físicos + 4 lógicos ) de 3.0Ghz com 8Gb RAM
- Ubuntu 14.04 64bits.
- GHC 7.6.3 com STM Haskell verão 2.4.2

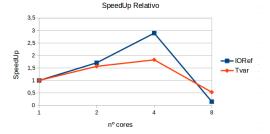
#### Testes realizados

- 1 milhão de operações (10% inserções, 10% remoções e 80% consultas)
- (80% inserções, 10% remoções e 10% consultas)
- 30 execuções de cada implementação com 1,2,4 e 8 processadores

UPS

ERAD - Gramado 2015 9 of 14

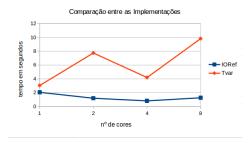


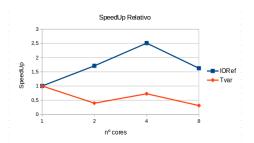




ERAD - Gramado 2015 10 of 14

Introdução







ERAD - Gramado 2015 11 of 14

Algoritmo não bloqueante Metodos de Sincronismo em Haskell Testes Resultados Conclusão Trabalhos Futuros A

## Conclusão

### STM apresentou o maior tempo de execução

- A implementação usando IORef teve o melhor desempenho.
  - Tanto para 10% como para 80% de inserções
  - Salientando o caso do uso de HyperThreading
  - Comportamento anômalo com 8 cores
- A implementação usando STM foi mais simples e apresentou desempenho muito semelhante até 4 threads (10% inserções).
- Ambas implementações apresentaram comportamento semelhante quando os números de inserções e remoções foram baixos.



ERAD - Gramado 2015 12 of 14

## **Trabalhos Futuros**

- Comparar os resultados com as implementações de um trabalho anterior.
- Realizar estudo estatístico para validar os resultados.
- Montar uma biblioteca para o Hackage afim de fornecer uma hash concorrente.



ERAD - Gramado 2015 13 of 14

- UFPel pela bolsa AF-PBIP
- FAPERGS (PgG 002/2014, Processo 309533/2013-9,)
- MCTI/CNPQ (Universal/2014, Processo 448766/2014-0)



Agradecimentos

ERAD - Gramado 2015 14 of 14

# Implementação de um algoritmo de tabela hash não bloqueante em Haskell

## Rodrigo Medeiros Duarte<sup>2</sup>

Prof. Dr. André R. Du Bois (Orientador)
Prof. Dr. Maurício Lima Pilla (Co-orientador)
Prof. Dr. Renata H. S. Reiser (Co-orientadora)

Engenharia de Computação LUPS Laboratory of Ubquitus and Parallel Systems Universidade Federal de Pelotas rmduarte@inf.ufpel.edu.br

Abril de 2015



ERAD - Gramado 2015 14 of 14