

# Relatório I Haskell

Aluno: Jéssica Regina dos Santos

Matrícula: 22100626

Disciplina: INE5416 - Paradigmas de Programação

Professor: Maicon Rafael Zatelli

Data: 05/12/2024

---

## 1. Introdução

Este projeto implementa um resolvidor de [Sudoku de Comparação](#) usando Haskell.

Além das regras clássicas do Sudoku são consideradas condições extras que relacionam valores de células (como "a célula A deve conter um número menor que a célula B").

O algoritmo utiliza backtracking para encontrar soluções válidas, explorando todas as possibilidades de preenchimento de células de forma eficiente.

---

## 2. Estrutura do Código

### 2.1 Tipos de Dados

- Tabuleiro representa o tabuleiro como uma lista de listas de inteiros, onde 0 indica células vazias.
- Condicao representa restrições entre células definidas como pares de coordenadas que impõem uma relação (ex.: menor que).

```
type Tabuleiro = [[Int]] -- Define o tipo
type Condicao = ((Int, Int), (Int, Int))
```

### 2.2 Funções Principais

#### 1. ehValido

Verifica se um número pode ser inserido em uma célula específica, considerando as regras clássicas do Sudoku (ausência do número na linha, coluna e bloco) e restrições adicionais especificadas em Condicoes.

```

ehValido :: Tabuleiro -> Int -> Int -> Int -> [Condicao] -> Bool
ehValido tabuleiro linha coluna numero condicoes =
  notElem numero (tabuleiro !! linha) && -- Verifica se o número já está na linha
  notElem numero [tabuleiro !! r !! coluna | r <- [0..n-1]] && -- Verifica se o número já está na coluna
  notElem numero (elementosDoBloco linha coluna) && -- Verifica se o número já está no bloco
  all condicaoValida condicoes -- Verifica se todas as condições são válidas
  where
    n = length tabuleiro -- Tamanho do tabuleiro
    tamanhoBloco = round . sqrt . fromIntegral $ n -- Calcula o tamanho de um bloco
    inicioLinha = (linha `div` tamanhoBloco) * tamanhoBloco -- Linha inicial do bloco
    inicioColuna = (coluna `div` tamanhoBloco) * tamanhoBloco -- Coluna inicial do bloco
    elementosDoBloco l c = [tabuleiro !! i !! j | i <- [inicioLinha..inicioLinha+tamanhoBloco-1],
                                                         j <- [inicioColuna..inicioColuna+tamanhoBloco-1]]
    condicaoValida ((x1, y1), (x2, y2)) -- Verifica se a condição entre duas células é válida
    | (linha, coluna) == (x1, y1) = tabuleiro !! x2 !! y2 == 0 || numero < tabuleiro !! x2 !! y2 -- Verifica se a célula é vazia ou se o número é menor que o valor da célula
    | (linha, coluna) == (x2, y2) = tabuleiro !! x1 !! y1 == 0 || numero > tabuleiro !! x1 !! y1 -- Verifica se a célula é vazia ou se o número é maior que o valor da célula
    | otherwise = True -- Caso contrário, a condição não é relevante para esta célula

```

## 2. resolveSudoku

Implementa a lógica de backtracking:

- Encontra a próxima célula vazia.
- Testa números possíveis (1 a n).
- Valida cada tentativa usando ehValido.
- Atualiza o tabuleiro recursivamente até encontrar uma solução ou concluir que nenhuma solução é possível.

```

resolveSudoku :: Tabuleiro -> [Condicao] -> Maybe Tabuleiro
resolveSudoku tabuleiro condicoes
  | null celulasVazias = Just tabuleiro -- Se não há células vazias, o tabuleiro está resolvido
  | otherwise = tentaValores tabuleiro (head celulasVazias) -- Tenta preencher a próxima célula vazia
  where
    n = length tabuleiro -- Tamanho do tabuleiro
    celulasVazias = [(r, c) | r <- [0..n-1], c <- [0..n-1], tabuleiro !! r !! c == 0] -- Lista de células vazias
    tentaValores t (r, c) = foldr (\num acc -> acc <|> tenta num) Nothing [1..n] -- Tenta cada número de 1 a n
    where
      tenta numero
        | ehValido t r c numero condicoes = -- Se o número é válido para a célula
          resolveSudoku (atualizaTabuleiro t r c numero) condicoes -- Avança para a próxima célula vazia
        | otherwise = Nothing -- Caso contrário, tenta outro número
    atualizaTabuleiro t r c numero = take r t ++
                                     [take c (t !! r) ++ [numero] ++ drop (c + 1) (t !! r)] ++
                                     drop (r + 1) t -- Atualiza o tabuleiro com o novo número

```

## 3. imprimeTabuleiro

Exibe o tabuleiro no console, com células vazias representadas por ‘.’.

```

imprimeTabuleiro :: Tabuleiro -> IO ()
imprimeTabuleiro = mapM_ (putStrLn . unwords . map mostraCelula) -- Map para aplicar mostraCelula a cada linha do tabuleiro
  where
    mostraCelula 0 = "." -- Representa células vazias como ponto
    mostraCelula n = show n -- Exibe o número da célula

```

#### 4. main

Define o tabuleiro inicial, as condições de restrição e executa o resolvidor.

```
-- Tabuleiro inicial e condições
main :: IO ()
main = do
  let n = 4 -- Tamanho do tabuleiro
      tabuleiro = replicate n (replicate n 0) -- Cria um tabuleiro vazio
      condicoes = [((0, 0), (0, 1)), -- Ex. cond.: a célula (0, 1)
                    ((0, 3), (0, 2)),
                    ((0, 0), (1, 0)),
                    ((1, 1), (1, 0)),
                    ((0, 1), (1, 1)),
                    ((1, 2), (0, 2)),
                    ((1, 2), (1, 3)),
                    ((1, 3), (0, 3)),
                    ((2, 0), (2, 1)),
                    ((2, 3), (2, 2)),
                    ((3, 0), (2, 0)),
                    ((3, 1), (2, 1)),
                    ((3, 1), (3, 0)),
                    ((2, 2), (3, 2)),
                    ((2, 3), (3, 3)),
                    ((3, 2), (3, 3))] -- Outras condições, seguir o padrão
  putStrLn "Tabuleiro inicial:" -- Mostra a mensagem inicial
  imprimeTabuleiro tabuleiro -- Mostra o tabuleiro vazio
  case resolveSudoku tabuleiro condicoes of
    Just solucao -> do -- Se uma solução for encontrada, mostra
      putStrLn "\nSolução encontrada:"
      imprimeTabuleiro solucao -- Então mostra o tabuleiro resolvido
    Nothing -> putStrLn "\nNenhuma solução encontrada." -- Caso contrário
```

---

### 3. Algoritmo

#### 3.1 Validação de Células

As condições adicionais são verificadas individualmente, considerando apenas aquelas relevantes para a célula atual.

O cálculo do bloco é baseado na raiz quadrada do tamanho do tabuleiro, garantindo generalização para tabuleiros  $n \times n$ .

#### 3.2 Estratégia de Backtracking

O algoritmo explora as possibilidades de forma exaustiva.

Quando uma tentativa falha, retrocede para tentar outra possibilidade.

Utiliza-se a operação `<|>` da biblioteca `Control.Applicative` para combinar tentativas de forma organizada.

---

#### 4. Restrições

As restrições adicionais tornaram o problema mais desafiador, adicionando um nível de complexidade além do Sudoku clássico. Elas são implementadas por meio da função `condicaoValida`, que compara valores entre células dependendo da coordenada atual.

Exemplo de condição: `((0, 0), (0, 1))` significa que o valor em `(0, 0)` deve ser menor que o valor em `(0, 1)`. Pensar como valores `i` (linha) e `j` (coluna) de uma matriz, começando pelo zero.

---

#### 5. Análise de Complexidade

- **Complexidade Temporal:**  
Para um tabuleiro  $n \times n$ , a complexidade no pior caso é aproximadamente  $O(n!)$ , devido ao número de combinações possíveis de valores em células vazias. Adicionar condições extras pode aumentar o custo computacional, mas otimizações evitam verificações desnecessárias.
- 

#### 6. Resultados Esperados

O código é inicializado com um tabuleiro vazio de tamanho  $n \times n$  e um conjunto de condições. Após a execução, se uma solução válida existir, o tabuleiro resolvido será exibido. Caso contrário, uma mensagem indicando "Nenhuma solução encontrada" será mostrada.

---

#### 7. Potenciais Melhorias

1. **Otimização do Backtracking**  
Implementar heurísticas, como escolher a célula com menos opções de preenchimento primeiro.
2. **Generalização**  
Permitir tabuleiros maiores, como  $9 \times 9$ , ajustando as condições.

### **3. Interface Gráfica**

Adicionar uma visualização gráfica para melhorar a interação com o usuário.

---

### **8. Conclusão**

O criado é funcional. Ele resolve tabuleiros de Sudoku de Comparação com condições adicionais, demonstrando a aplicação de técnicas de programação funcional e backtracking. Apesar de já ser eficiente para casos pequenos, há espaço para melhorias em termos de desempenho e usabilidade.