# UNIVERSIDADE FEDERAL DE SANTA CATARINA CENTRO TECNOLÓGICO CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

Artur Luiz Rizzato Toru Soda

Relatório - Trabalho 2 - Programação Funcional - Lisp Kojum

Florianópolis

## 1. INTRODUÇÃO

Este trabalho tem como objetivo aplicar os conhecimentos aprendidos na disciplina Paradigmas de Programação, criando um resolvedor para uns dos mesmos três puzzles mostrado no enunciado do trabalho I, entretanto, dessa vez deveria ser escolhido uma das linguagens mostrado no enunciado deste trabalho II.

Dessa forma, o problema escolhido neste trabalho foi o mesmo do Trabalho I, Kojum, cujo o funcionamento é da seguinte forma: Dado um tabuleiro dividido em diversas regiões, um número deve-se ser inserido em cada campo, de modo que: Cada região de tamanho N contenha números de 1 à N exatamente uma vez; Campo adjacentes ortogonalmente devem ter valores diferentes; E por fim, se dois campo são verticalmente adjacentes na mesma região, o valor de cima deve ser maior que o de baixo.O puzzle é resolvido quando o tabuleiro é completo, respeitando as três regras supracitadas.

Além disso, a linguagem escolhida para a implementação foi Common Lisp.

#### 2. DESENVOLVIMENTO

#### 2.1. BACKTRACKING

Tendo noção das regras do puzzle, a estratégia utilizada para a resolução foi o backtracking, um algoritmo para resolução de problemas que envolve encontrar uma solução tentando diferentes opções e desfazendo-as se levarem a uma conclusão incorreta, comumente usado em situações em que é preciso explorar múltiplas possibilidades. Assim o algoritmo volta ao ponto de decisão anterior e explora um caminho diferente até que uma solução seja encontrada ou todas as possibilidades tenham sido esgotadas.

#### 2.2. HASKELL

Como o puzzle escolhido, neste trabalho, foi o mesmo do trabalho passado, a lógica de solução usada é a mesma da realizada na implementação em Haskell.

Dessa forma, para a resolução bastou a tradução do código fonte de Haskell para LISP. Assim, como as duas linguagens seguem o paradigma funcional, não foi encontrada muita dificuldade na transcrição.

## 2.3. LISP - SOLUÇÃO

No começo de sua execução, o programa lê do teclado qual tabuleiro deve ser resolvido, carregando então a matriz de valores e de regiões.

```
; Le arquivos e retona matrizes de valores e regioes

(defun readBoard (path)

(setq contentFile (open (concatenate 'string (concatenate 'string "Entradas/" path) "/numbers.txt")))

(setq regionsFile (open (concatenate 'string (concatenate 'string "Entradas/" path) "/regions.txt")))

(setq valuesMatriz (map 'list (lambda (arr) (map 'list #'symbolToInt arr)) (read contentFile)))

(setq regionsMatriz (read regionsFile))

(list valuesMatriz regionsMatriz)

(list valuesMatriz regionsMatriz)

(defun symbolToInt (a)

(if (typep a 'symbol) -1 a)

(defun main()

; Le do usuario qual tabuleiro resolver

(setq path (string (read)))

(setq path (string (read)))

(setq oncatenate 'string "Entradas/" path) "/numbers.txt")))

(read contentFile)

(read contentFile))

(setq valuesMatriz (map 'list (lambda (arr) (map 'list #'symbolToInt arr)) (read contentFile)))

(setq valuesMatriz (read regionsFile))

(defun symbolToInt (a)

(if (typep a 'symbol) -1 a)

(setq path (string (read)))

(setq path (setq path (string (read)))

(setq path (setq path (string (read)))

(setq path (setq pa
```

Em seguida o tabuleiro é montado, onde cada campo é representado por uma *Posição*: Uma estrutura que guarda informações como, seu valor, bloqueio de cima, baixo, esquerda e direita, e a região em que pertence.

```
(defstruct Pos
    value
    upBorder
    downBorder
    leftBorder
    rightBorder
    region
; Instancia posicoes, definindo seu valor, bloqueios e regiao
(defun makePosition (i j v rm len)
    (let ((reg (nth j (nth i rm))))
        (make-Pos
            :value v
            :upBorder (if (= i 0) T (string/= reg (nth j (nth (- i 1) rm))))
            :downBorder (if (= i (- len 1)) T (string/= reg (nth j (nth (+ i 1) rm))))
            :leftBorder (if (= j 0) T (string/= reg (nth (- j 1) (nth i rm))))
            :rightBorder (if (= j (- len 1)) T (string/= reg (nth (+ j 1) (nth i rm))))
            :region reg
```

Em seguida, com o tabuleiro inicial montado, a função *solve* é chamada, que recebendo o tabuleiro como parâmetro, é retornado um *booleano*, ou seja, caso não for possível resolver, a função retorna *Nill*, mas caso contrário, *T* é retornado. Assim, tendo conhecimento do backtracking, sua lógica é da seguinte forma: a função percorre por todos os campos do tabuleiro, e nas casas em que ainda não possuem um valor, é feita a verificação se um número candidato é válido na célula. Caso não seja, tentamos atribuir outro valor ao campo, e se caso as opções de candidatos acabarem, voltamos uma casa para trás. Mas, se for válido, atribuímos esse valor ao campo e tentamos resolver a partir deste novo tabuleiro, se for resolvível retornamos *T*, senão, retiramos o valor atribuído, e tentamos o próximo candidato.

Dessa forma, esses passos são realizados, até que o tabuleiro seja resolvido, ou até que todas as possibilidades acabem.

```
; Logica para resolucao do tabuleiro
(defun solveAux (i j guess board len regionHT)
       ; Caso passe da ultima linha -> problema resolvido -> retorna verdadeiro
       ((= i len) T)
       ((= j len) (solveAux (+ i 1) 0 guess board len regionHT))
       ((/= (Pos-value (getPosition i j board)) -1) (solveAux i (+ j 1) guess board len regionHT))
       ; Senao tenta atribuir um valor a posicao:
            ; Se chute chegar a 10, cancela e temos que voltar uma passo
           (if (= guess 10) nil
               ; Se ainda nao chegou ao ultimo chute
               (let ((pos (getPosition i j board))
                     (regionList (gethash (Pos-region (getPosition i j board)) regionHT)))
                   : Verifica se o chute eh valido nessa posicao
                       ; Se nao for valido passamos para o prossimo candidato
                       ((not (validate i j guess regionList board)) (solveAux i j (+ guess 1) board len regionHT))
                           ; Se for valido, atribuimos o candidato a posicao, e atulizamos o hash table das posicoes
                           (setf (Pos-value pos) guess)
                           (setq regionList (cons guess regionList))
                           (setq regionList (remove -1 regionList :count 1))
                           (setf (gethash (Pos-region pos) regionHT) regionList)
                           ; Entao tentamos resolver a partir do novo tabuleiro
                                ; Se for resolvivel retornamos verdadeiro
                                ((solve board) T)
                                   (setf (Pos-value pos) -1)
                                   (setq regionList (remove guess regionList :count 1))
                                    (setq regionList (cons -1 regionList))
                                    (setf (gethash (Pos-region pos) regionHT) regionList)
                                    (solveAux i j (+ guess 1) board len regionHT)
```

Para verificar se a casa possui um valor válido, respeitando as regras já citadas neste relatório, a função *validate* é chamada: recebendo como parâmetros, as coordenadas (I, J) da casa a ser verificada, o valor candidato a ser atribuído, e a lista de valores existentes na região, retorna um booleano indicando a validação.

```
; Verifica se chute eh valido para a posicao
(defun validate (i j guess regionList board)
    (let ((pos (getPosition i j board))
          (len (getLen board))
          (regionLen (getlen regionList)))
        ; Se valor ja esta na regiao
        (and (notInArr guess regionList)
        ; Se o valor eh maior do que a regiao permite
        (and (<= guess regionLen)
        ; Verifica se adequa a posicao de cima
        (and (verifyAbovePosition i j guess pos board)
        ; Verifica se adequa a posicao de baixo
        (and (verifyBellowPosition i j guess pos board len)
        ; Verifica se adequa a posicao da esquerda
        (and (verifyLeftPosition i j guess board)
        ; Verifica se adequa a posicao da direita
             (verifyRightPosition i j guess board len)))))
```

Por fim, caso o tabuleiro passado seja possível de resolver, é feita a impressão do puzzle resolvido.

# 3. EXECUÇÃO

Como já dito anteriormente, o problema a ser resolvido é lido do teclado, que é o nome do tabuleiro que leva ao diretório onde possui dois arquivos textos, um com os valores de cada campo, e outro indicando as regiões (indicadas por caracteres).

```
1 ((5 * 2 * 2 * 3 1 3 1) 1 ((a b b b c c c c d d)
2 (* 4 * 1 * 5 * 5 * 4) 2 (a a a b e e f f d f)
3 (7 5 1 7 * * 3 1 3 *) 3 (i i a e e g h f f f)
4 (* 4 * * * * * * * * 3) 4 (i i e e j g h h h l)
5 (2 * 3 4 * 2 * * 4 *) 5 (i i i e j j k l l l)
6 (5 * 2 * 6 * * * * * *) 6 (m m n n n j o o p p)
7 (* 1 3 * 1 * * 4 * 3) 7 (m m m n n q r s p p)
8 (6 7 * 3 * 1 4 * * 1) 8 (v v m n q q r s t t)
9 (4 * 3 * 4 * * * * 3) 9 (v v w w w r s s u)
10 (* 1 * 2 * 6 2 * 2 1))
10 (v v v w w w r r u u))
```

Logo, com o tabuleiro resolvido é feito a impressão do estado inicial do quadro, depois uma impressão simplificada de cada campo, e por fim, uma impressão mais detalhada da solução, com suas regiões separadas.

```
The substitution of the su
```

## 4. CONCLUSÃO E DIFICULDADES

Considerando os tópicos supracitados, é possível concluir que o projeto proposto, foi uma ótima prática, para o um melhor conhecimento da linguagem funcional LISP. Entretanto, mesmo que a lógica de solução seja a mesma do trabalho I, e também, Haskell e LISP seguem o mesmo paradigmas, as linguagens possuem suas diferenças.

Dessa forma, tive dificuldade na tradução das linguagens, pois algumas estruturas e funções existentes em uma, não existem na outra, e vice e versa. Então, foi preciso pesquisas por diferentes alternativas, e assim analisarmos qual o melhor para o devido desafio.