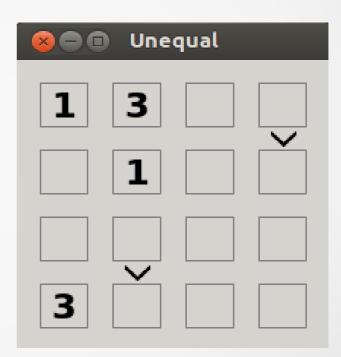
Aluno: Bruno Barreto



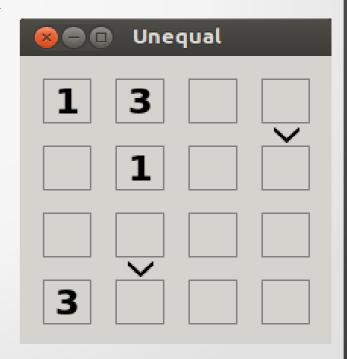
Futoshiki (不等式), se trata de um quebra-cabeça de lógica japonês, Seu nome significa "desigualdade". Também é escrito Hutoshiki (usando Kunrei-shiki).

Uma instância do Futoshiki é dada omo um *grid* $n \times n$ de células de tal forma que algumas destas células estão vazias e outras estão preenchidas com um número inteiro presente em $[n] = \{1, 2, ..., n\}$, e alguns pares de células adjacentes possuem um símbolo de desigualdade ("<" ou ">") indicando que estas células vizinhas estão sujeitas a esta restrição.

Dada uma instância, um solucionador é convidado a preencher as células que estão vazias com valores inteiros presentes em [n] de modo que os n^2 inteiros no grid satisfaçam as seguintes condições.

Condição do quadrado latino: em cada liha e em cada coluna, cada um dos inteiros em [n] aparecem exatamente uma vez.

Condição de desigualdade: quando duas células adjacentes possuem um sinal de desigualdade entre elas, os inteiros atribuídos às duas células devem satisfazer a desigualdade.



Futoshiki faz parte de um grupo de problemas que podem ser resolvidos por métodos de satisfação de restrições do inglês *constraint satisfaction problems* (CSPs), ou seja, um problema matemático definido como um conjunto de objetos cujo estado dos mesmos deve satisfazer uma série de restrições.

CSPs geralmente apresentam alta complexidade e são custosos exigindo que sejam usados métodos heurísticos e de busca combinatória para que se possa resolver tais problemas em tempo aceitável.

Dentre as técnicas mais usadas estão variantes dos algoritmos de backtracking, propagação de restrições e busca local.

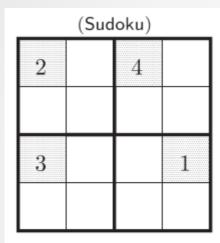
Características Interessantes

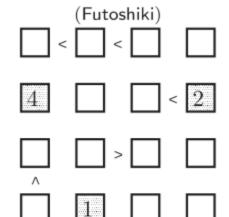
- Conjunto Crítico
 - Um conjunto crítico em um quadrado Futoshiki é uma coleção de números e comparações que determina unicamente aquele quadrado Futoshiki, e que não tem subconjuntos próprios que também iria fazê-lo.

Se S é um conjunto crítico (h, k) para um quadrado Futoshiki de tamanho n, onde h são os números e k as comparações então:

$$2h + 3k \ge 2 (n - 1)$$
.

Problemas Semelhantes





(KenKen)					
7+			7+		
24×	2+				
	2–	4÷			
		2÷			

2	1	4	3
4	3	1	2
3	4	2	1
1	2	3	4

1	2	< 4	3
4	3	1	< 2
2	4	> 3	1
3		2	4

$\overset{7+}{1}$	4	2	7 + 3
$\overset{24\times}{4}$	${f 2}^+_{f 2}$	3	1
2	² - 3	$^{4}\dot{\dot{1}}$	4
3	1	$\overset{2\div}{4}$	2

Complexidade

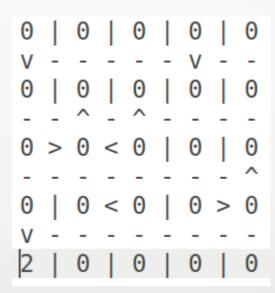
- O Futoshiki é NP-difícil e a prova está no artigo [HARAGUCHI 2015] e no relatório, basicamente foi realizada uma redução da extensão parcial do quadrado latino.
- Uma instância do futoshiki terá uma única solução se esta além de possuir as características do futoshiki possuir um conjunto crítico.

O Futoshiki é NP-Difícil, pois podem haver grids com alto grau de complexidade com apenas 1 solução, tornando a resolução deste custosa computacionalmente. As instâncias podem ser irresolvíveis, possuir dificuldade elevada ou ser fácil (possuir mais de uma solução possível).

Exemplo de instâncias: Fácil

0		0		0		0		0	
V	-	-	-	-	-	-	-	V	
0	>	0		0		0		3	
-	-	-	-	-	-	-	-	^	
0	>	0	<	0		2		0	
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
						0		0	
^	-	-	-	^	-	-	-	-	
0		0		0		0		0	

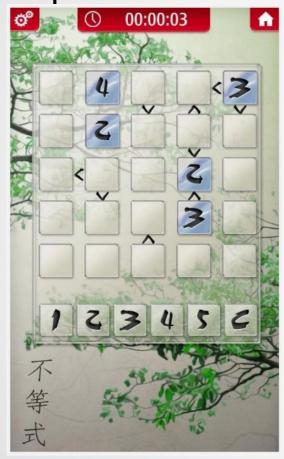
Médio



Difícil



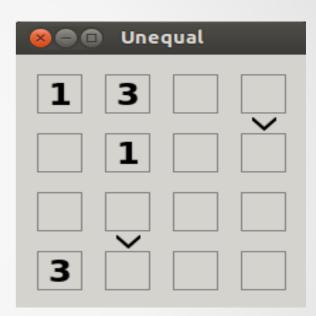
Aplicativos Futoshiki



Android Futoshiki



Itunes Pocket Futoshiki



Ubuntu Unequal

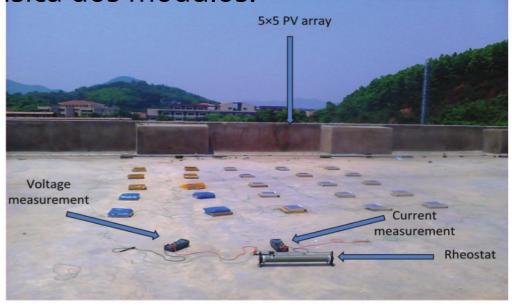
Aplicações

O futoshiki foi recentemente utilizado em um experimento [SAHU 2015] para melhorar a eficiência energética de um sistema fotovoltaico quando este está sujeito a um sombreamento parcial.

As perdas em um gerador fotovoltaico dependem do padrão de

sombreamento e a localização física dos módulos.

As perdas em um gerador fotovoltaico dependem do padrão de sombreamento e a localização física dos módulos.



Modelagem Matemática

Maximize
$$z = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \sum_{k=1}^{n} x_{ijk}$$

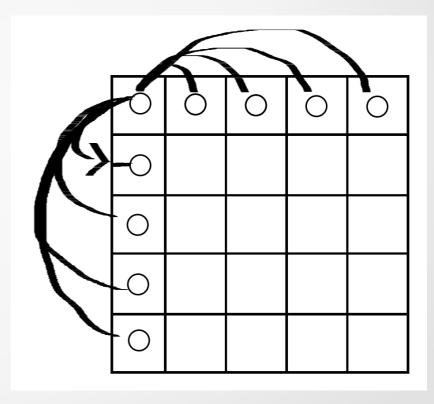
Sujeito a:

$$\sum_{valor}^{n} x_{linha, coluna, valor} = 1, \forall linha, coluna$$

$$\sum_{\text{coluna}}^{n} x_{\text{linha,coluna,valor}} = 1, \forall \text{linha,valor}$$

$$\sum_{linha}^{n} x_{linha, coluna, valor} = 1, \forall coluna, valor$$

$$\sum_{\text{valor 1}}^{n} x_{\text{linha 1, coluna 1, valor 1}} * valor 1 \ge 1 \sum_{\text{valor 2}}^{n} x_{\text{linha 1, coluna 1, valor 2}} * valor 2$$



$$x_{linha\,1,\,coluna\,1,\,valor\,2} * valor\,2$$

FUTOSHIKI – Backtracking puro

```
Procedimento solveFutoshiki (matrix, row, col) // backtracking que resolve o problema
if isSolution(matriz) then // se é uma solução
   write matriz
else
   if matriz[row][col] possui peso then
     if coluna chegou no fim then
        solveFutoshiki(matriz, row + 2, 0) // vai para a próxima linha
     else //não chegou ao fim da coluna
        solveFutoshiki(matriz, row, col + 2) //vai para a próxima celula
   else
     for each i = 1, ..., n then //para cada celula a possibilidade de adicionar algum valor
        matriz[row][col] = i (peso) //adiciona peso
        solveFutoshiki(matriz, row, col + 2) //vai para a próxima celula
        if col chegou ao fim then
          solveFutoshiki (matriz, row + 2, 0) // vai para a próxima linha
     matriz[row][col] = 0 //backtracking
```

FUTOSHIKI – Backtracking com poda

```
Procedimento solveFutoshiki (matrix, row, col) // backtracking que resolve o problema
if isSolution(matriz) then // se é uma solução
  write matriz
else
  if matriz[row][col] possui peso then
     if coluna chegou no fim
        solveFutoshiki(matriz, row + 2, 0) // vai para a próxima linha
           //não chegou ao fim da coluna
        solveFutoshiki(matriz, row, col + 2) //vai para a próxima celula
  else
     for each i = 1, ..., n then //para cada celula a possibilidade de adicionar algum valor
        // se i (peso) pode ser adicionado em matriz[row][col]
        if isValid(matriz, row, col, i) then
          matriz[row][col] = i (peso) //adiciona peso
          solveFutoshiki(matriz, row, col + 2) //vai para a próxima celula
          if col chegou ao fim then
             solveFutoshiki (matriz, row + 2, 0) // vai para a próxima linha
     matriz[row][col] = 0 //backtracking
```

Backtracking c/ Manipulação de Bits

```
backtrack bit manipulation(matrix[1...n][1...n], row, col)
if( matrix is a solution) then
   write (matriz)
else
   for each value [1 ... n] then
     mask = 1 << value
     if (value can be added) then
       matrix[row][col] = value
       rows[row] |= mask
        cols[col] |= mask
       if( backtrack bit manipulation(row, col + 1) ) then
          return true
        matrix[row][col] = 0 //backtrack
       rows[row] &= ~mask
        cols[col] &= ~mask
        blocks[block] &= ~mask
  return false;
```

Prova que o Futoshiki é NP

```
isSolution(matrix[1 ... n][1 ... n])
for each i = 1, ..., n then
   for each j = 1, ..., n then
      for each k = 1, ..., n then
        if(matrix[i][j] == matrix[i][k]) then //se há repetições na linha
           return ()
        if(matrix[j][i] == matrix[k][i]) then //se há repetições na coluna
           return 0
      if(matrix[i][j] == \emptyset) then // se há valores nulos
         return 0
// checagem em relação às regras do jogo (><^v)
for each i = 1, ..., n then
   for each j = 1, ..., n then
      if(a restrição de desigualdade entre 2 células adjacentes não é respeitada) then
        return false
return true // É um resultado
```

FUTOSHIKI – Fatos interessantes

O Futoshiki é publicado todos os sábados no The Guardian e The Daily Telegraph. Ele aparece diariamente no jornal The Times (exceto aos sábados) e no Dundee Courier.

FUTOSHIKI – Referências

BERTHIER, Denis. Pattern-Based Constraint Satisfaction and Logic Puzzles. arXiv preprint arXiv:1304.1628, 2013.

SUTANTO, Hendy. Combination of BFS and Brute Force Algorithm Implementation in Futoshiki Puzzle Game. Institut Teknologi Bandung.

HARAGUCHI, Kazuya; ONO, Hirotaka. How Simple Algorithms Can Solve Latin Square Completion-Type Puzzles Approximately. Journal of Information Processing, v. 23, n. 3, p. 276-283, 2015.

HARAGUCHI, Kazuya. The number of inequality signs in the design of Futoshiki puzzle. Journal of Information Processing, v. 21, n. 1, p. 26-32, 2013.

BLANK, Shohreh; AZMOODEH, Manoochehr; ALAMO-PRITCHARD, Nathan Frederick. SYSTEM AND METHOD FOR GENERATING AND USING SOLVABLE PUZZLE FORMS. U.S. Patent n. 20,150,137,449, 21 maio 2015.

SAHU, HIMANSHU; NAYAK, SISIR; MISHRA, Sukumar. Maximizing the Power Generation of a Partially Shaded PV Array.

Critical Sets in Futoshiki Squares. https://www.math.brown.edu/~dkatz/futoshiki-talk.pdf