

Autores e Afiliações: identificação do trabalho e do grupo. Nas afiliações colocar a turma e o grupo segundo o seguinte exemplo: FEUP-PLOG, Turma 3MIEIC9, Grupo Xpto_1.

PLOG - Programação em Lógica



Dominos

**2º Trabalho laboratorial-Resolução de Problema de Decisão/Otimização usando
Programação em Lógica com Restrições**

Turma 3MIEIC06 Grupo Dominos_4:

Francisco Miguel Lamares Martins Barbosa- up201404264

Paulo Azevedo Peixoto- up201306002

23 de Dezembro de 2016

Resumo

Com este trabalho pretende-se demonstrar a eficácia da utilização de programação em lógica com restrições para resolver problemas de decisão/otimização. Este problema é baseado no enigma Dominos, que consiste num tabuleiro retangular dividido por células, e em cada célula está inserido um número. O objetivo é inserir peças de domino nesse tabuleiro, sendo que cada peça pode ser inserida apenas uma vez. Através da utilização de predicados disponibilizados pela biblioteca `clp(fd)` do SICStus Prolog, foi possível resolver este problema de uma forma bastante eficiente. .

1. Introdução

Descrição dos objetivos e motivação do trabalho, referência sucinta ao problema em análise (idealmente, referência a outros trabalhos sobre o mesmo problema e sua abordagem), e descrição sucinta da estrutura do resto do artigo.

Este projeto, desenvolvido no âmbito da unidade curricular Programação em Lógica, permite aos alunos desenvolver o seu conhecimento na área de resolução de problemas de decisão, usando conceitos de programação em lógica com restrições.

Acabamos por escolher o tema Dominos, pois das opções propostas pareceu a mais interessante e foi a que mais nos identificamos. O problema em si resume-se a “encaixar” peças de Dominó num tabuleiro previamente numerado, no entanto cada peça só pode ser utilizada uma vez e o tabuleiro deve ficar completamente preenchido por peças.

Em suma, este artigo tem como foco dar a conhecer a nossa abordagem ao problema Dominos, encontrando-se explícita, ao longo do trabalho, a sua exposição e resolução detalhada.

2. Descrição do Problema

O problema em causa denomina-se por Dominos e é composto por um tabuleiro numerado de 1 a X, e por peças de domino (cujos valores também se encontram entre 1 e X).

O objetivo do trabalho é encontrar uma resolução que passe por substituir cada peça num determinado sítio do tabuleiro, em que cada peça substitui 2 números(células) do tabuleiro, sendo que cada peça só pode ser usada uma vez. Como se mostra na figura seguinte, a ideia é substituir uma peça no tabuleiro, sendo que esta peça não pode voltar a ser usada. Logo, se a peça vermelha (0,0) substituir as duas casas rodeadas a vermelho no tabuleiro, esta peça não pode ser utilizada novamente.

2	0	0	2	2	3
2	0	1	1	0	0
1	1	4	4	4	3
2	1	3	2	3	3
1	0	3	4	4	4

0	0	1	1	2	3
0	1	1	2	2	4
0	2	1	3	3	3
0	3	1	4	3	4
0	4	2	2	4	4

Assim, o problema fica resolvido quando o tabuleiro fica totalmente substituído por peças e, por consequência, quando não sobram peças.

3. Abordagem

Inicialmente o grupo tentou perceber como estruturar o dominos num problema de restrições. O primeiro passo para tal, foi entender as variáveis de decisão a utilizar no predicado de labeling e a forma mais correta de as restringir.

3.1 Variáveis de Decisão

A solução pretendida é devolvida por uma lista, de S_1 até S_n , em que n é o tamanho da lista, usando o tabuleiro ilustrado em cima, $Sol=[S_1,...,S_{30}]$. Cada elemento representa o número da peça, ou seja, na figura acima a peça (0,0) é a peça 1, sendo que a numeração das peças vai de 1 até 15. Assim, no índice 2 (S_2) e 3 (S_3) do tabuleiro, $S_2=1$ e $S_3=1$. Cada elemento pode portanto tomar valores desde 1 até ao número de peças no tabuleiro, ou seja, número de células/2.

3.2 Restrições

As funções que verificam as restrições são as seguintes

- **restrainEveryValue** - garante que cada valor referente à peça aparece duas vezes, e apenas 2, no tabuleiro. Isto porque uma peça irá ocupar o espaço de duas células.
- **restrainAdjacentCellsFunctor** - restrição aplicada a todas as células que garante que uma, e apenas uma, das peças adjacentes tem o mesmo valor que a peça em análise.
- **restrainBoard** - faz a ligação entre os valores das peças e os valores do tabuleiro. Sendo que um par de células com o mesmo número de peças tem de verificar a regra $Piece(NumPeça, ValorA, ValorB)$.

3.3 Função de Avaliação

Não foi necessário utilizar nenhuma função de avaliação, visto não se tratar de um problema de otimização.

3.4 Estratégia de Pesquisa

Foi utilizada a opção default no labeling visto que todas as variáveis têm o mesmo domínio e não se pretende otimizar nenhum parâmetro.

4. Visualização da Solução / Solution Presentation: Explicar os predicados que permitem visualizar a solução em modo de texto.

Os predicados utilizados para a visualização são:

- **printBoard** - Mostra o tabuleiro antes de ser resolvido.

2	0	0	2	2	3
2	0	1	1	0	0
1	1	4	4	4	3
2	1	3	2	3	3
1	0	3	4	4	4

- **printSolution** - Mostra a resolução com as peças sobre o tabuleiro.

2	0	0	2	2	3
2	0	1	1	0	0
1	1	4	4	4	3
2	1	3	2	3	3
1	0	3	4	4	4

5. Resultados

Os resultados da execução do programa em tabuleiros de diferentes tamanhos são os seguintes:

	Ellapsed Time	Resumptions	Entailments	Prunings	Backtracks	Constraints Created
3x2	37.7	50	21	48	0	21
4x3	246.3	508	190	334	0	78
4x4	18.5	722	186	398	0	136
5x4	33.2	988	210	510	0	210
6x4	60.7	2229	477	980	0	300
6x5	32.9	71941	21386	30164	0	465

Os dados obtidos não são muito conclusivos devido ao tipo de testes realizados, com tabuleiros relativamente pequenos. No entanto é possível observar um crescimento da complexidade da computação com o aumento das dimensões do tabuleiro.

6. Conclusões

Ao longo do projeto, fomos nos apercebendo das possibilidades que o uso de restrições e labeling nos oferecem, tornando possível a resolução de alguns problemas de uma forma bastante mais simples.

O grupo conseguiu, facilmente perceber e interpretar o problema proposto, no entanto teve alguma dificuldade em perceber qual o melhor método a implementar para a sua resolução, mas acabou por conseguir resolver o problema sem quaisquer limitações.

Assim, todos os objetivos propostos foram cumpridos e a principal conclusão a retirar deste projeto é a de que a linguagem Prolog, usando restrições, é bastante poderosa para resolver uma ampla variedade de questões de decisão/otimização.