A solver for Hadoku using Z3

Daniel Novais pg27745 Eduardo Pessoa pg25314

25 de Abril de 2015

1 Hadoku

O HADOKU é um puzzle, com certas semelhanças com o famoso SUDOKU onde o objetivo é preencher uma tabela *ixj* que está dividida em áreas irregulares. Cada área deve ser preenchida com inteiros entre 1 e o número de células presentes nessa área, sem repetições.

Mas uma pequena alteração torna o HADOKU num jogo completamente diferente: Um número N pode aparecer mais do que uma vez na mesma linha (ou coluna) se a distância entre as duas células for, pelo menos, N.

Por exemplo, entre dois números 1 na mesma coluna tem de haver pelo menos uma célula de distância, entre dois números 2 duas células e por aí em diante. Para melhor se compreender o jogo segue um exemplo de um puzzle no seu estado inicial e no seu estado final:

1				1	2	3	1
	3	1		2	3	1	2
4		5		4	1	5	1
1	6	7	3	1	6	7	3

2 Z3

Como SMT-solver decidimos utilizar o z3 *Theorem Prover* da *Microsoft Research*. O z3 é usado em várias plataformas de verificação formal.

Como linguagem de interface com o z3 preferimos usar o PYTHON z3PY devido à sua API fácil de usar e devido a ser uma linguagem simples e eficaz para o nosso objetivo.

3 Implementação

O nosso ficheiro py, hadoku.py é invocado como um ficheiro python qualquer, por exemplo:

\$ python hadoku.py h1.txt

É necessário que o z3 esteja instalado e conectado com o PYTHON.

3.1 Formato de input

Para representar um tabuleiro de HADOKU usamos, por exemplo, o seguinte ficheiro de texto:

areas 1 1 2 2 3 1 1 2 4 1 1 5 4 6 6 6 board 1 3 5 . . . 6 1

No ficheiro de *input* estão representadas duas tabelas, que possuem a informação necessária para representar um tabuleiro de HADOKU. O ficheiro possui também *keywords* para ajudar a identificar essas tabelas.

A primeira tabela, representa as áreas do tabuleiro. Cada área é representada por um número (1, 2, 3, ..., 9). O número máximo de áreas possível é nove, já que não encontramos nenhum *puzzle* com mais do que nove áreas.

A segunda tabela (que começa com a keyword "board") representa as células do tabuleiro no estado inicial, sendo o valor das células com '.' desconhecido.

3.2 Codificação do HADOKU.PY

Para codificar o puzzle, começamos por ler as duas tabelas do ficheiro de *input* para duas matrizes de *python*. Uma contêm a primeira tabela (áreas) e outra contem a segunda (células).

De seguida criamos uma lista com variáveis para representar cada posição do tabuleiro:

```
cells = [ [Int(\"h_\%s_\%s" % (i+1, j+1)) for j in range(yy) ] for i in range(xx) ]
```

Podemos começar agora a introduzir asserts no nosso Solver. Os primeiros (e mais simples) são inserir os valores das células que já conhecemos:

De seguida adicionamos as restrições de cada célula relativas à sua área, isto é, cada célula tem um valor maior que 0 e menor ou igual ao tamanho da área onde se encontra:

```
for x in range(xx):
    for y in range(yy):
        s.add(And(1 <= cells[x][y],
        cells[x][y] <= maxArea(Board[x][y])))</pre>
```

O número de células de uma área é obtido com a função maxArea(). Adicionamos também ao Solver as restrições que dizem que em cada área, todas as células têm valores diferentes:

```
for x in range(xx):
    for y in range(yy):
        s.add(Distinct(getArea(x,y)))
```

A função $\mathit{getArea}()$ devolve uma lista de todos os elementos da área de uma célula.

Por fim temos de adicionar as restrições de dois números iguais poderem aparecer aparecer na mesma linha/coluna em situações específicas (como referido em cima):

```
for x in range(xx):
    for y in range(yy):
        if vals[x][y] != '.':
            row, v = getRows(vals[x][y], x, y)
            for l in range (len(row)):
                s.add(row[1] != v)
            col, v = getCols(vals[x][y], x, y)
            for l in range (len(col)):
                s.add(col[1] != v)
        else:
            for i in range (1, 1 + \max Area(Board[x][y])):
                row, v = getRows(i, x, y)
                for l in range (len(row)):
                    s.add(Implies(cells[x][y] == i, row[1] != v))
                col, v = getCols(i, x, y)
                for l in range (len(col)):
                    s.add(Implies(cells[x][y] == i, col[l]!= v))
```

Este pedaço de código itera por todas as células do tabuleiro, e:

• Se a célula tiver valor conhecido (!= '.'), digamos N, então para todas as células que se encontrem na mesma linha e coluna dessa célula, introduzimos asserções no Solver que impedem que as N primeiras células para cada direção (cima, baixo, esquerda, direita), possuam o valor N. No exemplo descrito no início deste relatório, como a primeira célula possui o valor 1 então teríamos duas asserções que diriam:

```
1. h_1_1 != h_2_1
2. h_1_1 != h_1_2
```

• Caso contrário (== '.') decidimos optar por criar um conjunto de asserções if – then que cobrem todas as possibilidades de valores de uma célula com valor desconhecido. Para isso utilizamos a função do Z3 Implies. Para todos os valores que uma célula pode obter, considerando as restrições da área, criamos restrições if – then que façam com que os valores obedeçam ao caso referido no ponto acima. Por exemplo, no tabuleiro referido no primeiro capítulo, para a célula desconhecida h_2_4 (2ª linha, 4ª coluna) vamos ter:

```
1. Implies(h_2_4 == 1, h_3_4 != 1)
2. Implies(h_2_4 == 1, h_1_4 != 1)
3. Implies(h_2_4 == 2, h_3_4 != 2)
4. Implies(h_2_4 == 2, h_1_4 != 2)
5. Implies(h_2_4 == 3, h_3_4 != 3)
6. Implies(h_2_4 == 3, h_1_4 != 3)
7. Implies(h_2_4 == 3, h_2_1 != 3)
```

Que cobre todos os possiveis casos.

Cabe agora ao Solver analisar todas as asserções passadas e tentar encontrar um modelo que as satisfaça todas. Se tal modelo não for encontrado podemos concluir que o problema é insatisfazível:

```
if checkSat(s):
    m = s.model()
    print "Modelo_encontrado!"
else:
    print "Impossivel_de_resolver"
```

4 Pontos Extra

Como ponto extra decidimos implementar a possibilidade de um utilizador jogar uma partida de Hadoku. No modo de jogo, a cada jogada, o utilizador é presenteado com duas tabelas: uma para os números não conhecidos e outra para as áreas (tal como no ficheiro de input):

A B C D

- 1 | 1 . . .
- 2 | . 3 1 .
- 3 | 4 . 5 .
- 4 | 1 6 7 3

ABCD

- 1 | 1 2 2 2
- 2 | 3 3 4 5
- 3 | 3 3 3 5
- 4 | 6 3 3 5

Próximo movimento [p.ex. B3-2] (s=sair) (d=desistir):

De seguida é pedido ao utilizador para introduzir uma célula e um valor para essa célula, por exemplo, B3-2 onde B3 é a célula e 2 é o valor a inserir. Depois disto o solver vai ver se é possível encontrar um modelo válido com a jogada do utilizador. Se for possível aceita a jogada, se não for, avisa que a jogada é inválida. O jogo continua da mesma forma até o utilizador chegar ao fim. Também é possível desistir a meio e ver logo a solução final.

A B C D

- 1 | 1 2 3 1
- 2 | 2 3 1 2
- 3 | 4 1 5 1
- 4 | 1 6 7 3