Pràctica de PDA, Constraints i SAT (2021-2022)

Data màxima de lliurament Moodle: 16 de Gener, lliurament únic. Entrevista de lliurament obligatòria: a concretar amb cada grup. Setmana 17-21 de Gener.

Aquesta és la segona part de la pràctica que consiteix a resoldre un problema combinatori amb SAT. Aquesta part contarà un 35% de la nota de pràctiques de constraints (per tant la de MiniZinc conta un 65%). La pràctica es realitzarà per parelles.

Part SAT (Binary Sudoku), fins a 3.5 punts

En aquesta part es demana que amplieu l'objecte ScalAT amb els mètodes per a codificar cardinality constraints que es descriuran a continuació per a poder donar un model i resoldre el problema *Binary Sudoku* (descrit a més envall).

Cardinality Constraints (fins a 1 punt)

Implementeu dins de la llibreria ScalAT les següents codificacions de constraints:

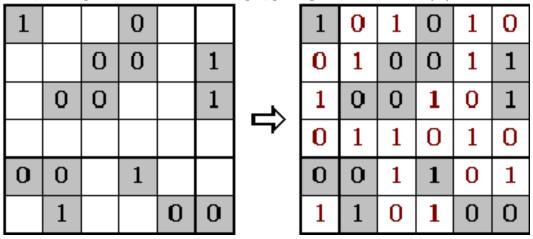
- el mètode addAMOLog(x) que codifiqui una restricció de tipus At-Most-One a una llista de variables Booleanes x, és a dir $(x[0] + x[1] + x[2] + \ldots + x[size(x) 1] \le 1)$, amb l'encoding logarítmic.
- El mètode addAMK(x,K) que codifiqui una restricció de tipus At-Most-K a una llista de variables Booleanes x amb un enter positiu K, és a dir (x[0]+x[1]+x[2]+...+x[size(x)-1] ≤ K), fent servir sorting networks. La implementació de la sorting network ja ve donada a ScalAT.
- El mètode addALK(x,K) que codifiqui una restricció de tipus At-Least-K a una llista de variables Booleanes x amb un enter positiu K, és a dir $(x[0] + x[1] + x[2] + ... + x[size(x) 1] \ge K)$, fent servir sorting networks.
- El mètode addEK(x,K) que codifiqui una restricció de tipus Exactly-K a una llista de variables Booleanes x amb un enter positiu K, és a dir $(x[0]+x[1]+x[2]+\ldots+x[size(x)-1]=K)$, fent servir $sorting\ networks$.

Binary Sudoku (fins a 2.5 punts)

Creeu un fitxer Bsudoku.scala que llegeixi instàncies del problema i les resolgui. Per fer això us caldrà codificar i resoldre amb ScalAT el problema del *Binary Sudoku* (o tauler atapeit). Aquest problema consisteix en acabar d'omplir de 0s i 1s una quadricula parcialment plena d'acord amb les següents regles:

- a cada fila i a cada columna hi ha d'haver el mateix nombre d'uns que de zeros
- no hi pot haver 3 uns o 3 zeros seguits (ni per files ni per columnes)
- no pot haver-hi dues files iguals ni dues columnes iguals

Per llegir les instàncies, llegiu fitxers de text on per casella indeterminada hi hagi un ., per a zeros, un 0 i per a uns un 1. Per exemple, pel següent sudoku binary (amb la solció a la dreta):



el fitxer que haurieu de llegir com a entrada hauria de ser:

- 1..0..
- ..00.1
- .00..1
-
- 00.1..
- .1..00

Què es demana

Caldrà que lliureu un enllaç al vostre Github privat, i m'hi dongueu accés, on hi haurà d'haver l'ScalAT ampliat i un objecte Bsudoku (podeu fer servir el Queens com a llavor) que codifiqui i resolgui el *sudoku binary* usant ScalAT.

Caldrà també lliurar (el podeu posar al Github) un informe PDF (fet amb LATEX):

- 1. Doneu i expliqueu el vostre model: viewpoint, restriccions bàsiques, restriccions implicades que hagueu trobat, trencament de simetries, etc.
- 2. Òbviament fareu servir cardinality constraints. Cal que proveu les dues configuracions següents del vostre model:

Conf1 feu servir només codificacions basades amb sorter.

Conf2 Feu servir només codificacions basades en pseudobooleans.

Considerant la instància del tauler de 6×6 que hi ha en aquest enunciat a tall d'exemple,

- Quines diferències observeu entre les dues configuracions pel que fa a la mida?
- Quina de les dues configuracions és més ràpida? Per què creieu que passa?
- 3. Mireu de resoldre tantes instàncies com pogueu i quant més grosses millor:

https://www.binarypuzzle.com/index.php

podeu fer servir un timeout d'una hora. Doneu una taula de temps per instància. A la taula s'hi ha de poder veure què us ha suposat de millora de temps les millores que hagueu proposat al model (és a dir, feu columnes amb els temps per la codificació bàsica, per la codificació amb restriccions implicades, etc)

Extres

A més a més, es **donarà 0,5 punts extra** al grup que sigui capaç de resoldre més instàncies amb menor temps d'execució.