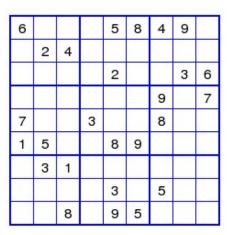
# **Εργασία** 1 Constraint Propagation Methods

#### Sudoku

- **Sudoku** is a logic-based placement puzzle. It consists in placing numbers from 1 to 9 in a 9-by-9 grid made up of nine 3-by-3 subgrids, called *regions* or *boxes* or *blocks*, starting with various numerals given in some cells, the *givens* or *clues*. It can be described with a single rule:
- Each row, column and region must contain all numbers from 1 to 9
- We can immediately deduce that for each row, column, and region the values in the cells have to be different. Moreover, this condition is sufficient; thus, the unique rule could be reformulated as:
- Each row, column and region must contain numbers from 1 to 9 that are all different



### Sudoku as a CSP

81 variables, one for each cell

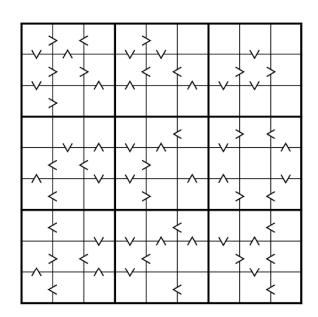
27 cliques of 36 ≠ constraints in each one 810 constraints in total

Binary ≠ constraints



#### Greater than Sudoku

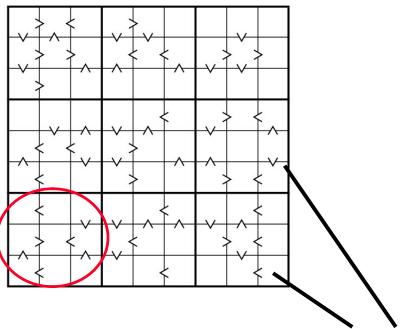
- that is a variant of the well-known *Sudoku*. It consists in placing numbers from 1 to 9 in a 9-by-9 grid made up of nine 3-by-3 subgrids, called *regions* or *boxes* or *blocks*, starting with empty cells. It can be described with two rules:
- Each row, column and region must contain numbers from 1 to 9 that are all different
- For some adjacent cells, one must have a greater value than the other



#### Greater than Sudoku as a CSP

81 variables, one for each cell

All variables with domain {1,...,9}



27 cliques of 36 ≠ constraints in each one 810 ≠ constraints in total

Additional > constraints between some variables. Their number depends on the specific problem

Binary ≠ and > constraints

## Ζητούμενο

- Υλοποιήστε πρόγραμμα που εφαρμόζει τεχνικές συνέπειας (consistency techniques) σε προβλήματα sudoku και greater than sudoku. Οι εξής τεχνικές πρέπει να υλοποιηθούν:
  - Arc Consistency
    - Με χρήση της παραλλαγής του AC-3 που βάζει μεταβλητές στην ουρά
  - Restricted Path Consistency (RPC)
    - Με χρήση του αλγορίθμου RPC-1
  - Neighborhood Singleton Arc Consistency (NSAC)
    - Με χρήση του αλγορίθμου NSACQ
- Ο κάθε αλγόριθμος πρέπει να εκτελείται στο αρχικό πρόβλημα
  - στο τέλος της εκτέλεσης του κάθε αλγορίθμου πρέπει να τυπώνεται το πλήθος των διαγραφών τιμών που έχει κάνει, το πλήθος των μεταβλητών που έχουν μείνει με μια τιμή στο domain τους και ο χρόνος εκτέλεσης

## Εργασία 1

- Προθεσμία υποβολής: 03/05/2022
- Η εργασία είναι ομαδική (σε ομάδες των τεσσάρων το πολύ ατόμων)
- Η γλώσσα υλοποίησης μπορεί να είναι οποιαδήποτε επιθυμείτε ανάμεσα στις C, C++, Java, Python (δεκτή γίνεται και υλοποίηση σε Matlab)
  - Εκτός από τον κώδικα πρέπει να υποβάλετε και μια σύντομη αναφορά όπου θα περιγράφονται τα βασικά σημεία του προγράμματος και θα αναφέρονται πιθανά προβλήματα που προέκυψαν
- Το πρόγραμμα σας πρέπει να μπορεί να «φορτώσει» τα δεδομένα των προβλημάτων που βρίσκονται σε αρχεία σε κατάλληλες δομές δεδομένων στην μνήμη.

## Θέματα υλοποίησης

Πως θα αποθηκευτούν οι μεταβλητές, τα πεδία τιμών και οι περιορισμοί στη μνήμη;

**D[81][9]**: an array with 81 rows and 9 columns holding info about the domain values of any variable x (if they are still in the domain, i.e. available, or not)

VALID: a constant denoting that a value is available

valid\_values[x]: the number of available values in D[x] at any time

valid values[0] = valid values[1] =  $\dots$  = 9

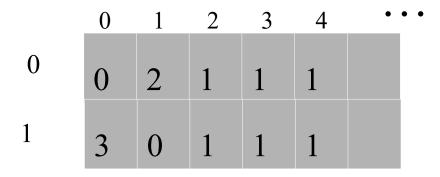
assuming VALID = -1 the domains of all variables will be initialized to -1

the deletion of value can be marked with REMOVED (-2)

## Θέματα υλοποίησης

Πως θα αποθηκευτούν οι μεταβλητές, τα πεδία τιμών και οι περιορισμοί στη μνήμη;

C[81][81]: an array with 81 rows and 81 columns holding info about the constraints. A cell C[x][y] is set to (for example) 0 if there is no constraint between x and y, to 1 if there is a  $\neq$  constraint between them, to 2 if there is a > constraint and to 3 if there is a < constraint



This array allows checking a constraint in constant time

• • •

## How do we modify AC-3?

X: the set of variables, D: the set of domains, C: the set of constraints neigh(x): the variables connected to x in the constraint graph

```
Procedure AC-3 (X,C,D):

1 Q \leftarrow \{ (xi) \mid xi \in X \}

2 While Q is not empty do

3 Begin

4 select and delete a variable (xi) \in Q

5 for each variable xj \in \text{neigh}(xi)

6 if C[xj][xi] != 0

7 updated \leftarrow \text{REVISE}(xj,xi)

8 if D(xj) = \{ \} then return false

9 if updated then Q \leftarrow Q \cup \{ xj \}
```

We need to specify the CHECK function

No need to call REVISE if no constraint exists between the two variables!

10

End

# REVISE( $x_i, x_j$ ): Pseudocode

#### $REVISE(x_i, x_j)$

- 1.  $revised \leftarrow false$
- 2. for each  $a \in D_{xi}$
- 3.  $found \leftarrow \text{SUPPORTED}(\langle x_i, a \rangle, x_i)$
- 4. **If** found = false then
- 5.  $revised \leftarrow true$
- 6.  $D_{xi} \leftarrow D_{xi} \setminus \{a\}$
- 7. **RETURN** revised

#### SUPPORTED( $\langle x_i, a \rangle, x_i$ )

- 1.  $support \leftarrow false$
- 2. for each  $b \in D_{xi}$
- 3. if CHECK( $\langle x_i, a \rangle, \langle x_i, b \rangle$ ) then
- 4.  $support \leftarrow true$
- 5. RETURN support
- **6. RETURN** *support*

The implementation of CHECK depends on the type of constraint

## CHECK( $\langle x_i,a\rangle,\langle x_j,b\rangle$ )

CHECK(
$$\langle x_i,a\rangle,\langle x_i,b\rangle$$
)

1. if 
$$C(x_i, x_i) = 1$$
 then

2. **if** 
$$(a \neq b)$$

4. else if 
$$C(x_i,x_i) = 2$$
 then

5. if 
$$(a > b)$$

7. else if 
$$C(x_i,x_i) = 3$$
 then

8. if 
$$(a < b)$$

9. RETURN *true* 

**C[81][81]**: an array with 81 rows and 81 columns holding info about the constraints. A cell C[x][y] is set to (for example) 0 if there is no constraint between x and y, to 1 if there is a  $\neq$  constraint between them, to 2 if there is a > constraint and to 3 if there is a < constraint