

# **PROBLEMA NP-COMPLETE:** **SUDOKU**

# ÍNDICE

- 1. DESCRIPCIÓN**
- 2. EXPRESIÓN MATEMÁTICA**
- 3. DEMOSTRACIÓN NP-COMPLETITUD**
  - 3.1. DEMOSTRACIÓN DE PERTENENCIA A NP
  - 3.2. DEMOSTRACIÓN DE PERTENENCIA A NP-COMPLETE
- 4. BIBLIOGRAFÍA**

## 1. DESCRIPCIÓN

5	3			7				
6			1	9	5			
	9	8					6	
8				6				3
4			8		3			1
7				2				6
	6					2	8	
			4	1	9			5
				8			7	9

El problema del cual voy a hacer la demostración de np-completitud es el de la resolución de sudokus.

Los sudokus son una especie de puzzle en el cual se tiene un tablero de  $n^2 \times n^2$  con bloques de  $n \times n$ , en el caso más habitual siendo  $n=3$ . En cada una de las casillas debe introducirse un número desde el 1 hasta el  $n^2$ .

Se trata desde el punto de vista matemático de un problema de satisfacción de restricciones. Dichas restricciones para la resolución de un sudoku son las siguientes:

- Un número no puede estar repetido en una misma columna.
- Un número no puede estar repetido en la misma fila.
- Un número no puede estar repetido en un mismo bloque.

Al principio el sudoku está parcialmente relleno de forma que solo existe una posible solución al mismo, y habiendo en cada etapa al menos una casilla con una única posibilidad.

## 2. EXPRESIÓN MATEMÁTICA

El sudoku puede interpretarse como un conjunto de elementos en el que cada uno está definido por sus coordenadas  $x$  y  $y$  de tal forma que podemos implementar las restricciones de la siguiente manera:

- $x=x'$  misma columna
- $y=y'$  misma fila
- $(x \% n = x' \% n)$  e  $(y \% n = y' \% n)$  siendo  $\%$  el resto de la división  $x/n$  e  $y/n$ , indica que están en el mismo bloque.

## 3. DEMOSTRACIÓN DE NP-COMPLETITUD

### 3.1 Demostración de pertenencia a np

Para demostrar que este problema pertenece a los np-completos primero demostraremos que

pertenece al grupo de los problemas np. Para esto simplemente demostraremos que se puede saber si un determinado tablero es correcto en tiempo polinómico.

```

For( i=0; i<n^2;i++)
    For( j=0; j<n^2;j++)
        a=Tablero[i][j]
        For( b=0; b<n^2;b++)
            if(b!=i && a=Tablero[b][j])
                return false;
        For( c=0; c<n^2;c++)
            if(c!=j && a=Tablero[i][c])
                return false;
        For( d=n*i%n; d<(n*i%n)+1;d++)
            For( e=n*i%n; e<(n*i%n)+1;e++)
                if(d!=i && e!=j && a=Tablero[d][e])
                    return false;

```

$O(n^2)*O(n^2)*O(n^2)$   
 $O(n^2)*O(n^2)$   
  
 $O(n^2)$   
  
 $O(n^2)$   
  
 $O(n)*O(n)$   
 $O(n)$

Esta función tiene un orden de rango  $O(n^6)$ , el cual a pesar de ser bastante elevado sigue siendo polinómico.

### 3.2 Demostración de pertenencia a np-complete

Para demostrar que este problema es np completo demostraremos que se puede reducir a uno de tipo SAT. Para simplificarlo supondremos que  $n=2$ . De esta forma disponemos de un tablero 4x4 en el cual se situarán números del 1 al 4 y dividido en 4 bloques de 2x2.

3			4
4		1	
1			2
		4	1

Las entradas al problema son 16 números codificados cada uno con dos variables booleanas que nos indiquen los números presentes en cada casilla del tablero siendo  $x_1, x_2$  los correspondientes a la primera casilla,  $x_3, x_4$  los correspondientes a la segunda etc hasta llegar a  $x_{32}$ . Las casillas serán recorridas primero por filas y después por columnas para este orden.

La fórmula SAT correspondiente para la verificación de este tablero sería como la siguiente:

- Las casillas perteneciente a la misma fila, columna o bloque, por ejemplo la primera y la segunda deben verificar una fórmula similar a la que sigue: siendo  $x_1, x_2$  y  $x_3, x_4$  los números

$$((\neg(x_1 \& x_2)) \& (x_1 + x_2)) + ((\neg(x_3 \& x_4)) \& (x_3 + x_4))$$

Eso indica que al menos uno de ambos lados tiene que ser distinto (operación or del centro), y para que esto se cumpla al menos uno tiene que ser 1 (operación or laterales) y no deben

serlo ambos ( $\neg$  junto con  $\&$ )

- Todas estas formulas iran a para a un unico  $\&$ , ya que todas deben de hacerse ciertas al mismo tiempo

De esta forma hemos podido reducir el problema del sudoku a uno de tipo SAT demostrando así su pertenencia al grupo de los np-complete.

#### **4. BIBLIOGRAFÍA**

Wikipedia: [https://en.wikipedia.org/wiki/Mathematics\\_of\\_Sudoku](https://en.wikipedia.org/wiki/Mathematics_of_Sudoku)

Valverde Rebaza Jorge Carlos Escuela de Informática Universidad Nacional de Trujillo Perú:  
<http://mdereg1-fercarpetass.googlecode.com/svn/trunk/Programaci%C3%B3nPaper/IO/Libros%20y%20Manuales/paper/sudoku%2520is%2520NP.pdf>