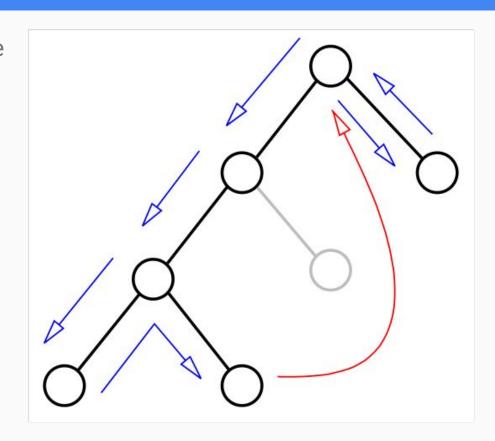
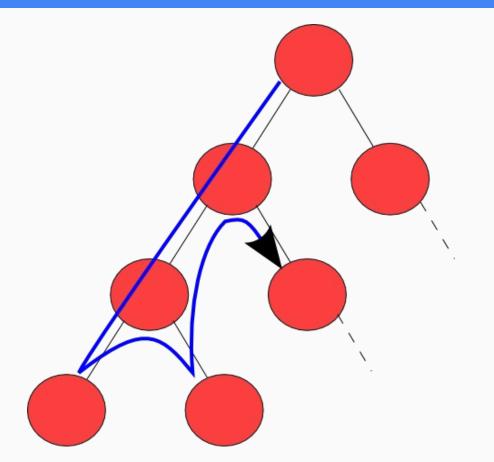


- Backtracking
- Problema de n reinas
- Suma de subconjuntos
- Sudoku

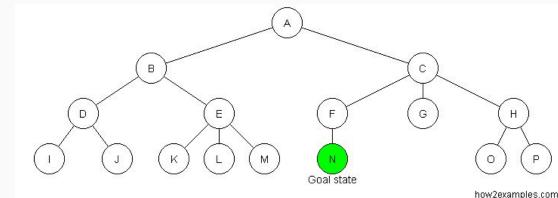
- Suponemos que tenmos una serie de decisiones, sobre diferentes decisiones donde:
 - No tienes la suficiente información conocida de que escoger.
 - Cada decisión lidera a un nuevo conjunto de decisiones
 - Algunas secuencias de elecciones (posiblemente más que uno) puede ser soluciones a tu problema.
- Backtracking es un método que intenta diferentes secuencias de decisiones hasta encontrar una que funcione



- Backtracking usado para resolver problemas donde en una secuencia de decisiones escogida desde un conjunto específico de secuencias que satisface algunos criterios.
- Backtracking modificado a búsqueda primero en profundidad de un árbol.
- Backtracking envuelve solo un arbol de busqueda.
- Backtracking es el procedimiento por el cual, después de determinar que un nodo puede conducir a nada más que a la destrucción de nodos, volvemos ("retroceso") al padre del nodo y proceda con la búsqueda del próximo hijo.



- Llamamos a un nodo no prometedor si al visitar el nodo, determinamos que no puede conducir a una solución. De lo contrario, lo llamamos prometedor.
- **Backtracking** consiste en:
 - Haciendo una búsqueda primero en profundidad del árbol de espacio de espacio.
 - Verificar si cada nodo es prometedor, y si no lo es, backtracking al nodo padre.
- Esta técnica es llamado poda el espacio de estados del árbol, y el subárbol consiste de los nodos visitados es llamado árbol de espacio de estado podado..

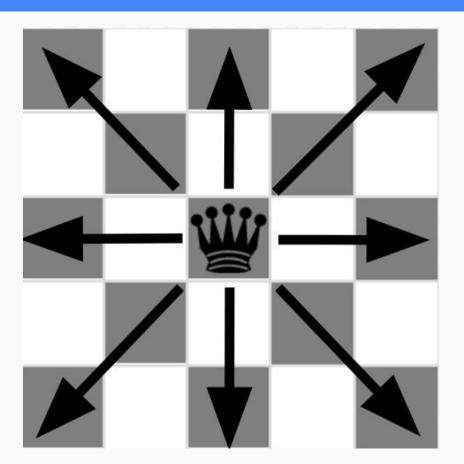


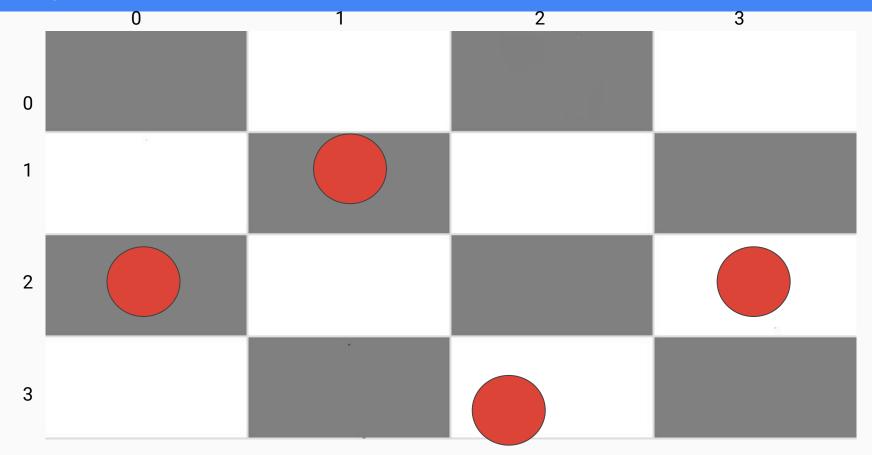
Problema de n reinas

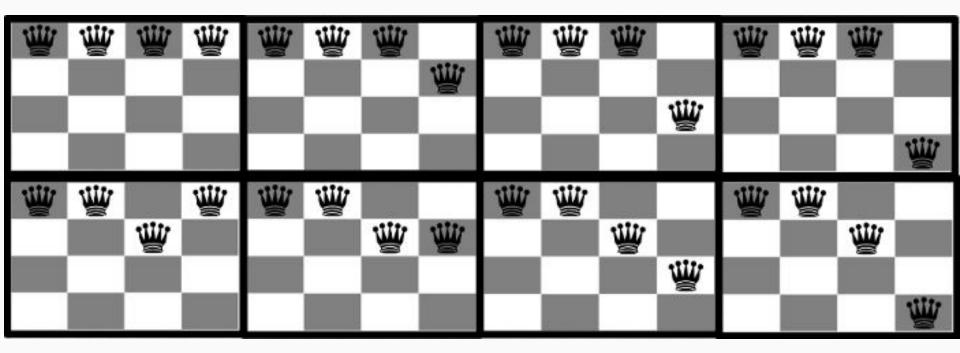
- Backtracking
- Problema de n reinas
- Suma de subconjuntos
- Sudoku

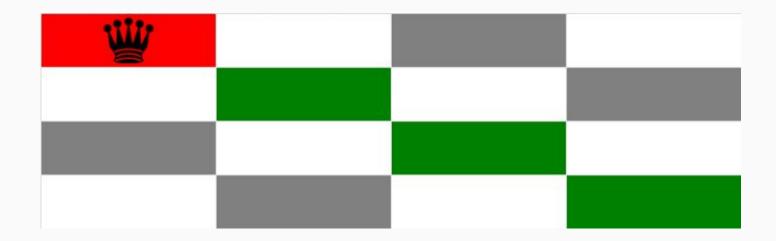
Problema de n reinas

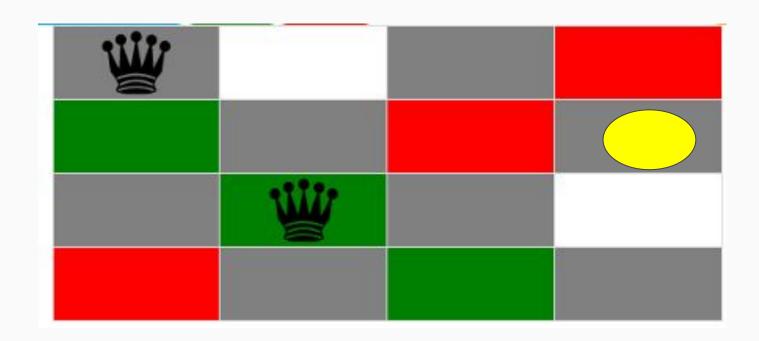
- Intentar poner N reinas en un tablero de N*N tal que ninguna reina pueda atacar a otra reina.
- Recuerde que las reinas pueden moverse en vertical, horizontal, o diagonal de cualquier tamanho.
- Consideremos 8 reinas como ejemplo







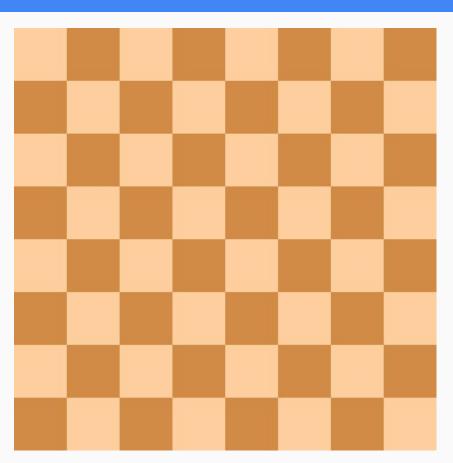


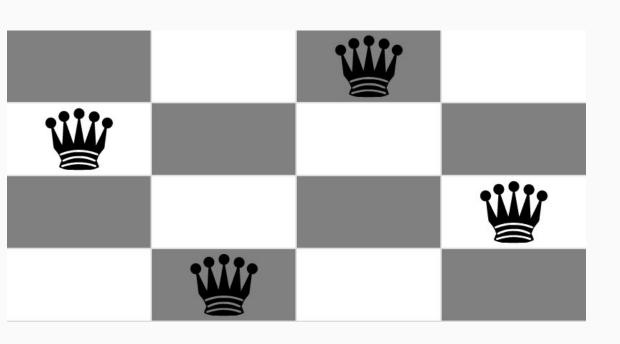


N=4 reinas por fuerza bruta

Idea?

 N^N

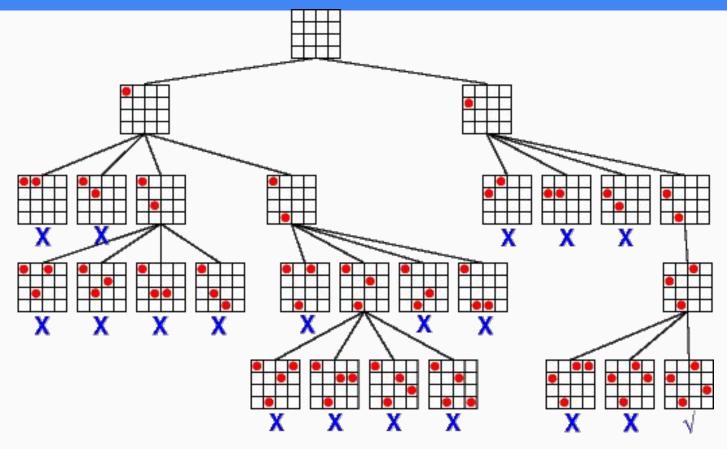




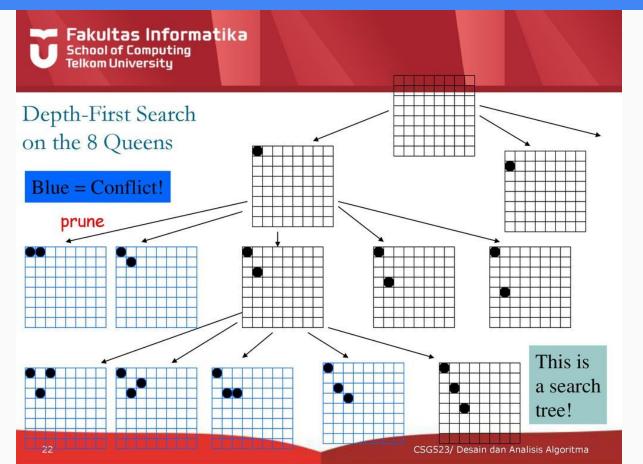
[2,4,1,3]

[1,,2,3,4],[.....]

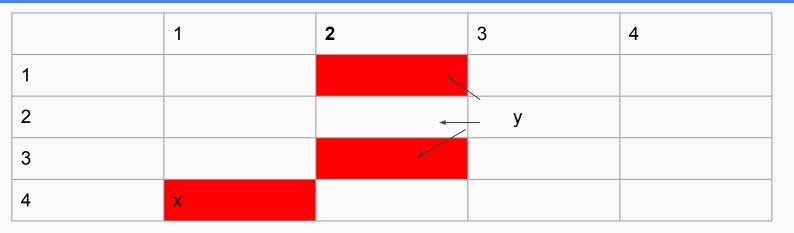
 $4x4x4x4 = 4^4 = 256$



N=8 reinas estrategia



columna 3, i=3



```
for j=1 hasta i-1

....horizontal

#diagonal

if( i - j == || col[j] - col[i] || )

conflicto
```

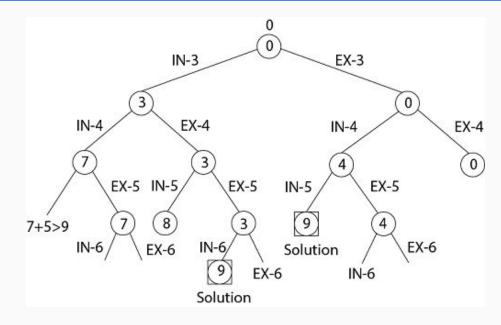
N=8 reinas estrategia

```
function noConflicts(columns, i) {
  for (var j=0; j<i; j++) {
     // same row
     if (columns[i] === columns[i]) {
       return false:
     // diagonal
     if (i-j === Math.abs(columns[i]-columns[i])) {
       return false:
  return true:
```

```
// recursively solves the n-queens problem by brute force
function queens(columns, i, n) {
  // we have a complete solution
  if (i === n) {
     return columns:
   // try placing the next queen on every row
  for (var j=0; j<n; j++) {
     columns[i] = j;
     if (noConflicts(columns, i)) {
        var solution = queens(columns, i+1, n);
        if (solution) {
          return solution:
   columns.pop();
   return false:
// returns an array that records the gueens' position in each
column
// or false if no solution is found
solution = queens([], 0, 8);
```

- Backtracking
- Problema de n reinas
- Suma de subconjuntos
- Sudoku

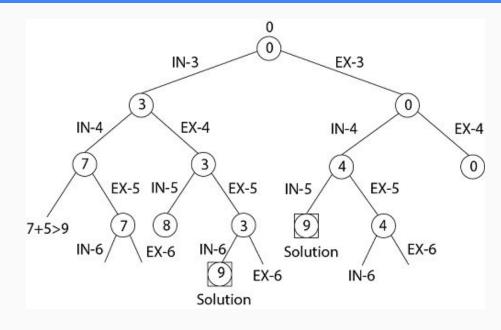
- El problema de la suma de subconjuntos es encontrar un subconjunto S' del conjunto S = (S₁, S₂, S₃, ..., S_n) donde el conjunto S son positivos.
- La suma del subconjunto S' es igual a un entero positivo X .
- La complejidad del algoritmo con fuerza bruta es:
 - o 0(2^N)
- Podemos resolver el problema mediante backtracking. Esto implica un arbol binario.



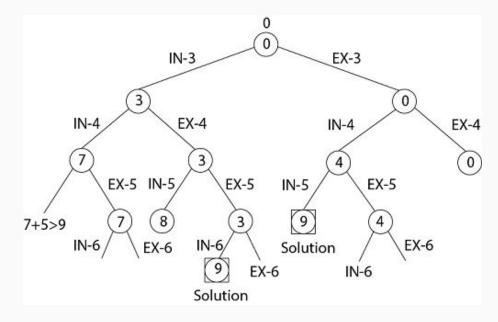
- La raiz del arbol es seleccionado de una manera que no tome ninguna entrada.
- Asumimos que los elementos del conjunto dado están ordenados de forma creciente:

$$S_1 \le S_2 \le S_3 \dots \le S_n$$

- El hijo izquierdo indica que incluimos S₁ al conjunto S y el hijo derecho de la raíz indica que excluimos a S₁
- Cada nodo almacena la solución parcial.
- Si la suma de cualquier estado es la suma equivalente a 'X' entonces la búsqueda es exitosa y termina.
- La poda del árbol es cuando:
 - La suma es muy grande
 - La suma es muy pequeña



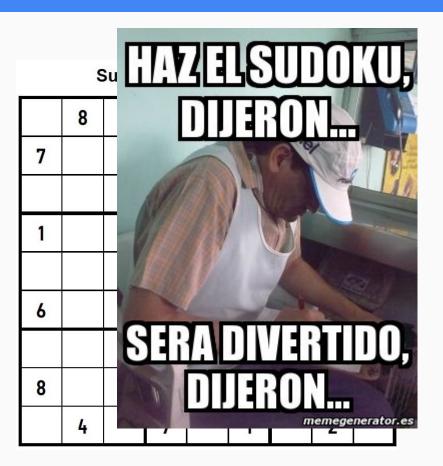
- Dado un conjunto S = (3,4,5,6) y X = 9.
 Obtener el subconjunto suma.
- Reto 1: programar si lo encuentra
- Reto 2: que retorne el subconjunto



- Backtracking
- Problema de n reinas
- Sudoku

5			1	(5)		7		
	2				7	1		
3		1	4			8	5	2
6	1		5	7	2	4		8
		2	9	6				
	4	6		3		6	2	7
4	5	9	eq.	8			7	2y - 3
1	3			55		9	8	6
2				1			4	3

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



Combinaciones posibles

6,670,903,752,021,072,936,960

 (6.67×10^{21})

	8	4	1	9	6	2	3	5
3	2	1	5	∞	4	6	တ	7
9	5	6	က	2	7	4	~	8
2	9	7	4	5	1	3	8	6
8	4	5	9	6	3	1	7	2
6	~	3	8	7	2	9	5	4
1	7	9	6	4	5	8	2	3
4	3	2	7	1	8	5	6	9
5	6	8	2	3	9	7	4	1

función sudoku(mat)

pos = Encontrar **posición** de una **celda vacía** (mat)

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

```
función sudoku(mat)

pos = Encontrar posición de una celda vacía (mat)

Si pos no existe

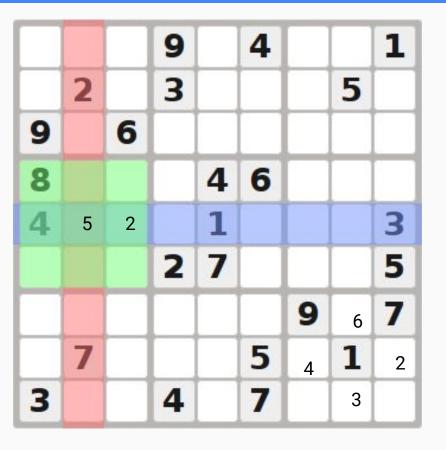
retornar True

sino

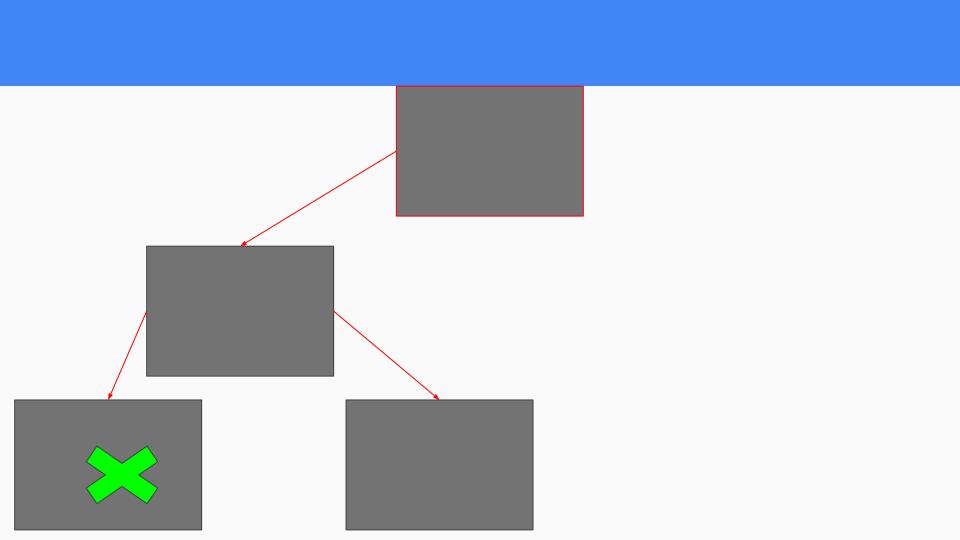
x , y = pos
```

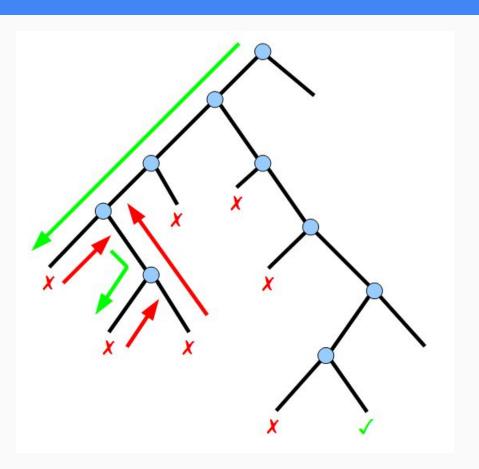
i	8					2		
				8 2	4		9	
		6	3	2			1	
	9	7					8	
8			9		3			2
	1					<u></u> න	5	
	7			4	5	8		
	3		7	1				
		8					4	

```
función sudoku(mat)
     pos = Encontrar posición de una celda vacía (mat)
     Si pos no existe
           retornar True
     sino
           x, y = pos
     Para i=1 hasta 9
           Si Valido(mat, i, x,y)
                 mat[x,y] = i
                 Si sudoku(mat)
                       retornar True
                 mat[x,y] = 0
     retornar Falso
```



```
función sudoku(mat)
     pos = Encontrar posición de una celda vacía (mat)
     Si pos no existe
           retornar True
     sino
           x, y = pos
     Para i=1 hasta 9
           Si Valido(mat, i, x,y)
                 mat[x,y] = i
                 Si sudoku(mat)
                       retornar True
                 mat[x,y] = 0
     retornar Falso
```





1	8	3				2		
				82	4		9	
		6	റ	2			1	
	တ	7					8	
8			9		3			2
	~					<u></u> න	5	
	7			4	5	98		
	က		7	1				
		8					4	

```
función sudoku(mat)
     pos = Encontrar posición de una celda vacía (mat)
     Si pos no existe
           retornar True
     sino
           x, y = pos
     Para i=1 hasta 9
           Si Valido(mat, i, x,y)
                 mat[x,y] = i
                 Si sudoku(mat)
                       retornar True
                 mat[x,y] = 0
     retornar Falso
```

Implementación Sudoku

```
funcion encontrar_posicion_vacia(mat)

para i=1 hasta 9

para j=1 hasta 9

Si mat[i,j] == 0

return (i,j)

return Nulo
```

```
función sudoku(mat)
     pos = Encontrar posición de una celda vacía
(mat)
      Si pos no existe
           retornar True
      sino
           x, y = pos
      Para i=1 hasta 9
           Si Valido(mat, i, x,y)
                 mat[x,y] = i
                 Si sudoku(mat)
                       retornar True
                  mat[x,y] = 0
      retornar Falso
```

Si M[x,i] == num && y != i

return false

Si M[i,y] == num && x != i

para j= idy*3 hasta idy*3 + 2

return false

Si M[i,j] == num and i!=x and j!=y

return false

para i = idx*3 hasta idx*3 + 2

función Valido(M, num,x,y)

para i=1 hasta 9

para i=1 hasta 9

//checar celda

idx = x//3

idy = y//3

return true

//columna

//fila

```
función sudoku(mat)
      pos = Encontrar posición de una celda vacía (mat)
     Si pos no existe
           retornar True
     sino
           x, y = pos
      Para i=1 hasta 9
           Si Valido(mat, i, x,y)
                 mat[x,y] = i
                 Si sudoku(mat)
                       retornar True
                 mat[x,y] = 0
```

5

6

8

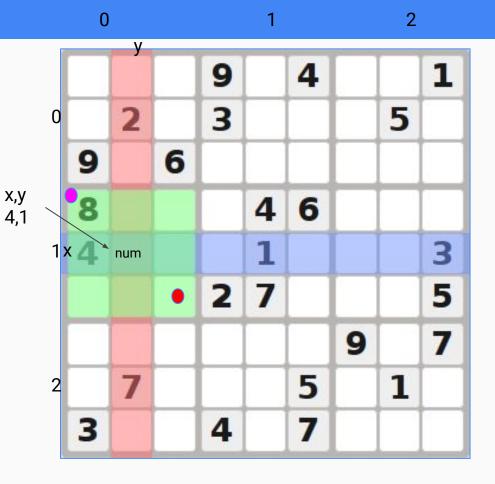
3

retornar Falso

6

```
función Valido(M, num,x,y)
      //fila
      para i=1 hasta 9
            Si M[x,i] == num && y != i
                  return false
      //columna
      para i=1 hasta 9
            Si M[i,y] == num && x != i
                  return false
      //checar celda
      idx = x//3
      idy = y//3
      para i = idx*3 hasta idx*3 + 2
            para j= idy*3 hasta idy*3 + 2
                  Si M[i,j] == num and i!=x and j!=y
                        return false
```

return true



http://norvig.com/sudoku.html

https://spin.atomicobject.com/2012/06/18/solving-sudoku-in-c-with-recursive-backtracking/