Universidad de Alicante Universitat d'Alacant

Curso 2025-26 Práctica 1. Búsqueda Inteligente. Satisfacción de restricciones. Sesión 2

☑ Clase Variable

- Representa cada casilla del sudoku.
- Atributos clave:
 - fila, columna: posición en el tablero.
 - valor: número asignado (o None si está vacía).
 - dominio: lista de valores posibles (1-9, reducida por restricciones).
 - fijada: indica si la casilla es parte de la plantilla inicial.
- Permite:
 - Asignar y desasignar valores.
 - Actualizar y restaurar dominios durante el backtracking.
- **Función:** Modelar cada celda como una variable del CSP, con su estado y opciones válidas.

Backtracking

- Estrategia:
- Construir una solución parcial: asignación parcial que satisface las restricciones de las variables involucradas
- Extender la solución parcial, incluyendo una variable cada vez hasta llegar una solución total
- Si no se puede extender ejecutamos vuelta a atrás:
- cronológico: se elimina la última decisión

Funcionamiento del Backtracking en Sudoku (Síntesis)

El algoritmo resuelve el sudoku asignando valores a las casillas vacías de forma secuencial, usando un enfoque recursivo:

- 1) Selecciona una casilla vacía (posición k) y prueba un valor posible del 1 al 9.
- 2) Comprueba si la asignación es válida: no repite número en la fila, columna o subcuadro.
- 3) Si es válida:

Avanza a la siguiente casilla (k + 1).

Si todas están llenas (k = n), ha encontrado una solución.

4) Si no es válida o no hay más valores posibles:

Retrocede (k - 1) y prueba un nuevo valor en la casilla anterior.

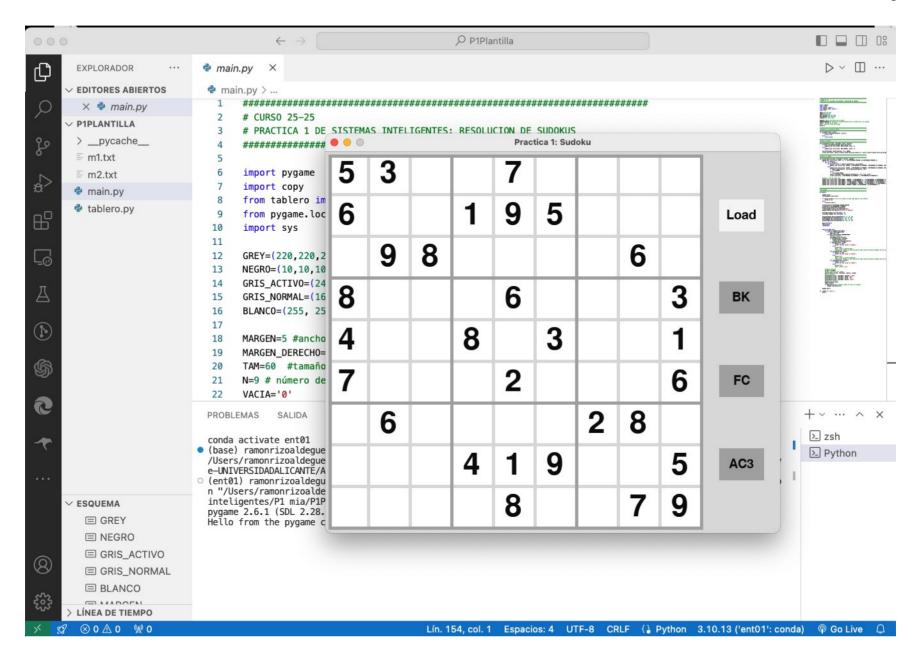
5) Si se llega al inicio (k = 1) sin soluciones, el problema no tiene solución.

Backtracking

```
; Llamada inicial: Backtracking(1, V[n])
  procedimiento Backtracking(k, V[n])
  inicio
  V[k] = Selección(d_k) ; Selecciona un valor de d_k para asignar a x_k
 si Comprobar(k, V[n]) entonces
    si k = n entonces
      devolver V[n]; Es una solución
    si no
      Backtraking(k+1, V[n])
   fin si
 si no
   si quedan \ valores(d_k) entonces
      Backtraking(k, V[n])
   si no
     si k=1 entonces
        devolver Ø ; Fallo
     si no
        Backtraking(k-1, V[n])
     fin si
  fin si
fin si
fin Backtracking
  5
```

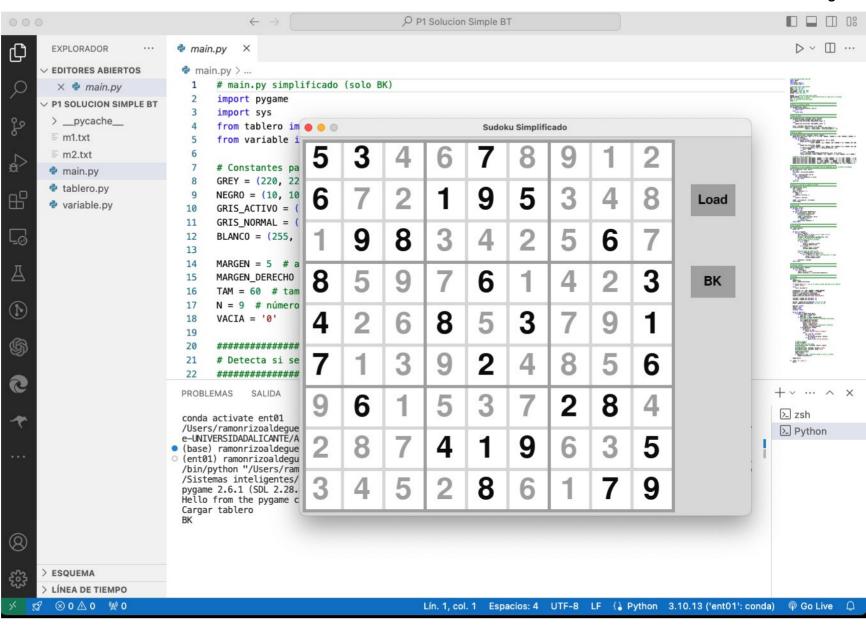


Sistemas Inteligentes



6

Sistemas Inteligentes





Tareas de la sesión 2 de la Práctica 1

Implementar Backtracking

- Acceso a variables por posición.
- Funciones para verificar **restricciones** (fila, columna, subcuadro).
- Propagación de restricciones (como eliminar valores de dominios).
- Selección de la siguiente variable no asignada
- Coordina el avance y retroceso del algoritmo.