

Reporte de Divide y Vencerás

TECNICAS ALGORITMICAS

JOSE ALEXANDER HERNANDEZ HERNANDEZ 230300992

11/26/2024

Emmanuel Morales Saavedra

```
# revisa fila
for i in range(9):
   if board[row][i] == num:
      return False
```

Recorre la fila en la posición row (posición de la fila) del tablero. Tiene como fin comprobar si el número num ya está presente en la fila. Si lo encuentra, retorna False (no es válido colocar el número en esa celda).

```
# revisa columna
for i in range(9):
    if board[i][col] == num:
        return False
```

Recorre la columna en la posición col (posición de la columna) del tablero. De igual manera comprueba si el número num ya está presente en la columna. Si hay, retorna False.

```
start_row, start_col = 3 * (row // 3), 3 * (col // 3)
for i in range(3):
    for j in range(3):
        if board[start_row + i][start_col + j] == num:
            return False
```

Calcula la esquina superior izquierda del subcuadro 3x3 que contiene la celda (row, col):

start_row = 3 * (row // 3): Encuentra la fila inicial del subcuadro.

start_col = 3 * (col // 3): Encuentra la columna inicial del subcuadro.

Recorre las 9 celdas del subcuadro 3x3 usando dos bucles anidados (i y j).

Verifica si el número num ya está en alguna de esas celdas.

Propósito: Garantiza que num no se repita dentro del subcuadro 3x3 al que pertenece la celda (row, col). Si lo encuentra, retorna False.

```
def solve_sudoku(board, row=0, col=0):

#ROW(POSICION DE LA FILA)

#COL(COLUNNA DE LA FILA)

"""

Resolicon del Sudoku usando la tecnica de Divide y Vencerás.

row, col: Indican la celda actual a resolver.

"""
```

Se define la función para resolver el Sudoku.

board: Es el tablero de Sudoku, una lista de listas de 9x9.

```
# ultima celda, el tablero está completo
if row == 9: Trailing whitespace
    return True

# Continuar a la siguiente fila si llega al final de una columna
if col == 9: Trailing whitespace
    return solve_sudoku(board, row + 1, 0)

# Si ya está completa la celda, sigue a la otra celda que continúa
if board[row][col] != 0: Trailing whitespace
    return solve_sudoku(board, row, col + 1)
```

- 1. Verifica si se alcanzó el final del tablero. El índice row indica la fila actual, y el tablero tiene 9 filas (índices de 0 a 8).
- 2. Sí row == 9, significa que el algoritmo ya revisó todas las celdas del tablero, por lo que devuelve True, indicando que el Sudoku está completo y resuelto. En este caso:
- → Incrementa row en 1 para pasar a la siguiente fila.
- → Reinicia col a 0 para comenzar en la primera columna de la nueva fila.
- → Llama recursivamente a solve_sudoku para continuar resolviendo.
- → Saltar celdas ya llenas. Verifica si la celda actual (board[row][col]) ya contiene un número (es decir, no es 0).
 - Si la celda no está vacía:
 - No intenta resolverla.
 - Avanza a la siguiente celda de la misma fila incrementando col en 1.
 - Llama recursivamente a solve_sudoku para resolver desde la nueva posición.

```
# Prueba con números del 1 al 9

for num in range(1, 10):

if is_valid(board, row, col, num):

board[row][col] = num # Coloca el número provisionalmente

print(f*Colocando {num} en la posición ({row}, {col}):*) Trailing whitespace

print_board(board)

# Resuelve la celda siguiente

if solve_sudoku(board, row, col + 1):

return True

# Retrocede si no es válido

board[row][col] = 0

print(f*Retrocediendo en la posición ({row}, {col}):*) Trailing whitespace

print_board(board)

return False # No se pudo resolver (no hay solución)
```

- 1. El ciclo recorre los números del 1 al 9 para intentar colocar un número válido en la celda actual.
- 2. Si el número es válido, se coloca en la celda y se intenta resolver la siguiente celda.
- 3. Si una celda no lleva a una solución, se retrocede eliminando el número y probando con otro.
- 4. Si todas las celdas se completan correctamente, la función devuelve True y el Sudoku está resuelto.
- 5. Si no se puede completar el tablero, el algoritmo devuelve False y retrocede hasta encontrar una solución alternativa.

```
def print_board(board):
    """Imprime el tablero de Sudoku."""
    for i in range(9):
        if i % 3 == 0 and i != 0:
            print("-" * 21)
        for j in range(9):
            if j % 3 == 0 and j != 0:
                 print("| ", end="")
            print(board[i][j] if board[i][j] != 0 else ".", end=" ")
        print()
```

- 1. La función recorre las filas (i) y las columnas (j) del tablero de Sudoku.
- 2. Cada vez que se llega a una posición de columna que es múltiplo de 3, se imprime una barra (l) para separar los subcuadros de 3x3.
- 3. Imprime el número de cada celda o un punto (".") si la celda está vacía (es decir, tiene un valor de 0).
- 4. Después de cada fila, se imprime una línea separadora después de cada 3 filas, para mejorar la visualización del tablero.
- 5. El resultado final es un tablero de Sudoku bien formateado que se muestra de forma legible.

EJEMPLO DE SALIDA

```
# Tablero (0 = celdas vacías)
sudoku_board = []

[5, 3, 0, 0, 7, 0, 0, 0, 0],
[6, 0, 0, 1, 9, 5, 0, 0, 0],
[0, 9, 8, 0, 0, 0, 0, 6, 0],
[8, 0, 0, 0, 6, 0, 0, 0, 3],
[4, 0, 0, 8, 0, 3, 0, 0, 1],
[7, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 6],
[0, 6, 0, 0, 0, 0, 2, 8, 0],
[0, 0, 0, 4, 1, 9, 0, 0, 5],
[0, 0, 0, 0, 8, 0, 0, 7, 9]
]
```

De esta manera quedaría la tabla al ejecutarlo

```
print("Tablero inicial:")
print_board(sudoku_board)

if solve_sudoku(sudoku_board):
    print("\n;Sudoku resuelto!")
    print_board(sudoku_board)

else:
    print("\nNo se encontró solución para el Sudoku.")
```

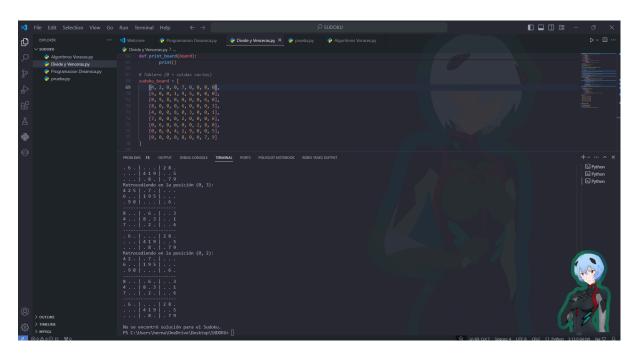
- 1. Se imprime el tablero de Sudoku inicial.
- 2. Se intenta resolver el tablero llamando a solve_sudoku.
 - Si el Sudoku se resuelve correctamente, se muestra el mensaje "¡Sudoku resuelto!" y el tablero resuelto.
 - Si no se puede resolver, se muestra el mensaje "No se encontró solución para el Sudoku.".

EL SUDOKU RESUELTO

TIEMPO 7:11 SEGUNDOS



SIN SOLUCIÓN



CÓDIGO DE DIVIDE Y VENCERÁS

```
def is valid(board, row, col, num):
           return False
    for i in range(9):
           return False
   return True
def solve sudoku(board, row=0, col=0):
```

```
return True
        return True
```

```
return False # No se pudo resolver (no hay solución)
def print board(board):
sudoku board = [
print("Tablero inicial:")
```

```
print_board(sudoku_board)

if solve_sudoku(sudoku_board):
    print("\n;Sudoku resuelto!")
    print_board(sudoku_board)

else:
    print("\nNo se encontró solución para el Sudoku.")
```

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

verifica si num ya está presente en el subcuadro de 3x3 que incluye la celda (row, col). Para localizar el subcuadro correspondiente, calcula las coordenadas de la esquina superior izquierda (start_row y start_col):

```
start_row, start_col = 3 * (row // 3), 3 * (col // 3)
for i in range(3):
    for j in range(3):
        if board[start_row + i][start_col + j] == num:
            return False
```

Si ninguna de estas condiciones se cumple, el número es válido en esa posición.

Encuentra una celda vacía (marcada con 0) en el tablero. Devuelve las coordenadas de la primera celda vacía encontrada o None si no quedan celdas vacías.

```
empty_cell = find_empty_cell(board)
if not empty_cell:
    return True # Tablero resuelto
row, col = empty_cell
```

Busca una celda vacía utilizando find_empty_cell. Si no hay celdas vacías, el tablero está resuelto.

```
for num in range(1, 10):
    if is_valid(board, row, col, num):
        board[row][col] = num # Asigna un número provisional
        # Llama recursivamente para resolver el resto del tablero
        if solve_sudoku(board):
            return True
        # Retrocede si no funciona
        board[row][col] = 0
return False
```

Prueba los números del 1 al 9 en la celda vacía. Por cada número:

- Verifica si es válido con is_valid.
- Si es válido, lo coloca provisionalmente en la celda.
- Llama recursivamente a solve_sudoku para resolver el resto del tablero.
- Si la solución recursiva falla, elimina el número (retroceso) y prueba el siguiente.

Si ningún número es válido, retorna False para retroceder al paso anterior.

```
def print_board(board):
    """Imprime el tablero de Sudoku."""
    for row in range(9):
        if row % 3 == 0 and row != 0:
            print("-" * 21)
        for col in range(9):
            if col % 3 == 0 and col != 0:
                 print("| ", end="")
                 print(board[row][col] if board[row][col] != 0 else ".", end=" ")
            print()
```

Imprime el tablero de forma legible, con líneas horizontales y verticales que delimitan los subcuadros 3x3

TIEMPO DE SOLUCIÓN: 0.0226 SEGUNDOS

```
| Table | Edit | Selection | View | Go | Rum | Reminal | Help | C -> | Postpromon |
```

ALGORITMOS VORACES

Primero, verifica si el número ya existe en la misma fila o columna:

```
def is_valid(board, row, col, num): Missing module docstring
    """Verifica si un número puede colocarse en la posición dada."""
    # Verifica la fila
    for i in range(9):
        if board[row][i] == num:
            return False
    # Verifica la columna
    for i in range(9):
        if board[i][col] == num:
            return False
```

Después, verifica el subcuadro 3x3 correspondiente a la celda. Usa row // 3 y col // 3 para localizar la esquina superior izquierda del subcuadro:

```
start_row, start_col = 3 * (row // 3), 3 * (col // 3)
for i in range(3):
    for j in range(3):
        if board[start_row + i][start_col + j] == num:
            return False
return True
```

Si el número no está presente en la fila, columna o subcuadro, regresa True.

Comienza con todos los números del 1 al 9:

```
candidates = set(range(1, 10))
```

Elimina los números que ya aparecen en la fila y la columna:

```
def find_candidates(board, row, col):
    """Encuentra los posibles números válidos para una celda."""
    candidates = set(range(1, 10))
    for i in range(9):
        if board[row][i] in candidates:
            candidates.remove(board[row][i])
        if board[i][col] in candidates:
            candidates.remove(board[i][col])
```

También elimina los números que ya están en el subcuadro 3x3 correspondiente:

Retorna los números válidos como una lista.

Recorre todas las celdas del tablero. Para cada celda vacía (con valor 0), calcula sus candidatos con find_candidates:

Si encuentra una celda con menos candidatos que las evaluadas anteriormente, la guarda como la mejor opción:

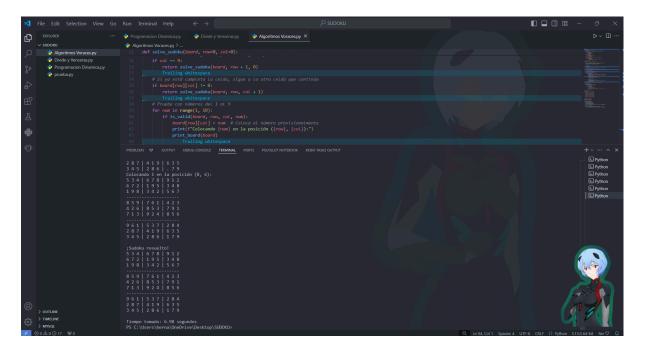
```
if len(candidates) < min_candidates:
    min_candidates = len(candidates)
    best_cell = (row, col)</pre>
```

Devuelve la celda con menos candidatos o None si no quedan celdas vacías.

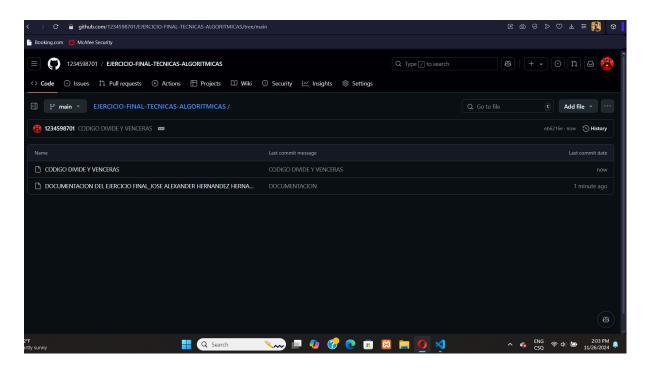
- 1. Encuentra la celda más restrictiva usando find_least_candidates_cell. Si no hay celdas vacías, el tablero está resuelto
- 2. Obtiene los candidatos válidos para esa celda con find_candidates y prueba cada número
- 3. Si el número es válido (is_valid), lo coloca provisionalmente en la celda y llama recursivamente a solve_sudoku_greedy
- 4. Si el intento falla (retroceso), vacía la celda (board[row][col] = 0) y prueba el siguiente candidato.
- 5. Si ninguno de los candidatos funciona, retorna False para retroceder.

IMPRIME EL TABLERO JUNTO CON LOS MENSAJES DE SUDOKU RESUELTO Y NO SE ENCONTRO SOLUCION PARA EL SUDOKU.

TIEMPO DE SOLUCIÓN: 6:98 SEGUNDOS



GITHUB EVIDENCIA



La solución del Sudoku utilizando el algoritmo divide y vencerás es generalmente más eficiente y mejor estructurada en comparación con los otros dos enfoques (búsqueda voraz y retroceso sin optimización) por varias razones clave:

1. Uso de Heurísticas Inteligentes

En el algoritmo de divide y vencerás, se priorizan las celdas con la menor cantidad de candidatos posibles (heurística "Minimum Remaining Values" o MRV). Esto significa que el algoritmo:

- Reduce rápidamente las posibilidades al enfocarse en las celdas más restringidas.
- Minimiza el número de intentos y retrocesos necesarios, pues las celdas más difíciles se resuelven primero.
- Por qué es mejor: Los otros dos enfoques intentan resolver el Sudoku siguiendo un orden arbitrario (por ejemplo, recorriendo las celdas fila por fila o columna por columna). Esto puede llevar a asignaciones que resultan inválidas más adelante, aumentando los retrocesos.

2. Reducción del Espacio de Búsqueda

El algoritmo de divide y vencerás descompone el problema en subproblemas más pequeños y maneja cada subproblema de forma independiente, enfocándose en celdas específicas en lugar de intentar resolver todo el tablero de una vez.

Por qué es mejor: Este enfoque divide la complejidad del tablero completo en pasos manejables, lo que optimiza el tiempo de ejecución al evitar exploraciones innecesarias.

3. Estrategia Basada en Candidatos

El algoritmo encuentra candidatos válidos para cada celda antes de hacer las asignaciones. De esta manera:

- Solo prueba números que tienen posibilidades reales de ser válidos.
- Reduce significativamente el número de intentos necesarios.
- Por qué es mejor: Los otros enfoques, especialmente el retroceso básico, prueban todos los números posibles (del 1 al 9) en una celda sin considerar cuán restringido es el espacio de búsqueda. Esto lleva a un mayor número de asignaciones y verificaciones inútiles

4. Orden de Exploración Óptimo

El enfoque divide y vencerás se basa en encontrar las celdas con las restricciones más estrictas (menos candidatos). Esto:

- Maximiza la eficiencia del algoritmo al garantizar que las decisiones más importantes se tomen primero.
- Evita asignaciones erróneas que podrían invalidar grandes porciones del tablero.
- Por qué es mejor: En comparación, los enfoques lineales procesan celdas en un orden fijo, lo que puede resultar en decisiones tempranas que necesitan ser revertidas más adelante.

5. Retroceso Optimizado

Aunque los tres algoritmos usan retroceso como técnica base, en el enfoque divide y vencerás:

- El retroceso ocurre con menos frecuencia porque el espacio de búsqueda ya está reducido mediante heurísticas inteligentes.
- Las decisiones incorrectas se detectan más rápido.
- Por qué es mejor: En el retroceso básico, se desperdicia mucho tiempo verificando combinaciones que no tienen sentido debido a la falta de optimización inicial.

Con esta pequeña explicacion de porque el algoritmo de divide y vencerás es más eficiente en resumen porque:

- Hace un uso inteligente de heurísticas.
- Divide el problema de manera estructurada.
- Reduce el número de combinaciones probadas.
- Optimiza la búsqueda mediante una estrategia de candidatos válidos.

En cambio, los otros dos algoritmos, aunque funcionales, son menos eficientes porque:

- No utilizan heurísticas avanzadas para reducir el espacio de búsqueda.
- Pueden realizar muchas operaciones redundantes debido al orden arbitrario de exploración.
- El enfoque divide y vencerás no solo encuentra soluciones más rápido, sino que también es más robusto para tableros más grandes o con configuraciones iniciales más complejas.