

Proyecto taquin Análisis de Algoritmos

Camilo Hernández Guerrero
Samy Felipe Cuestas Merchán
Juan Camilo Mendieta Hernández

2 de junio de 2022

1. Parte I: Análisis y diseño del algoritmo

1.1. Análisis

El problema consiste en crear un jugador automático para Taquín el cual es un juego que consiste en mover cuadrículas de una unidad con una figura o numeros en una matriz cuadrada hasta ordenar la figura o la secuencia de números. Se abordará este problema con un método eurístico donde se calcularán los posibles tableros dependiendo de cada jugada realizada, donde la probabilidad de ganar se calcula a partir de la distancia euclidiana que tiene el tablero actual con el tablero que ya está resuelto, buscando una ruta que de una posible solución. Debido a la gran cantidad de posibles caminos que pueden deribar de una jugada, una solución de fuerza bruta no es adecuada.

1.2. Diseño

Usando el análisis previo se sabe que para resolver el problema del jugador automatico de Taquín, se van a necesitar para el diseño del algoritmo en los componentes de las entradas y las salidas los siguientes datos para cada función a usar.

1.2.1. Verificar tablero

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero de juego actual y la matriz del tablero resuelto.
- Salida
Un valor booleano indicando si se gano el juego.

1.2.2. Moverse hacia arriba, abajo, derecha e izquierda

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero de juego actual y las coordenadas del espacio en blanco.
- Salida
Coordenas de la nueva ubicación del espacio en blanco.

1.2.3. Euristica

- Entrada
Se necesita el numero de de movimientos que se han realizado y la distancia euclidiana para resolver el tablero.
- Salida
Número que representa la medida de la eurística.

1.2.4. Buscar posición de un elemento

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero actual y el elemento a buscar en la matriz.
- Salida
Coordenadas en la matriz donde se ubica el elemento.

1.2.5. Calcular distancia euclidiana

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero de juego actual y la matriz del tablero resuelto.
- Salida
Número con el cálculo de la distancia euclidiana.

1.2.6. Obtener posibles movimientos

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero de juego actual, la matriz del tablero resuelto y un nodo del árbol con los tableros posibles
- Salida
Listado de movimientos que se pueden hacer.

1.2.7. Buscar mejor nodo

- Entrada
Listado con posibles tableros para jugar
- Salida
Nodo con un tablero que tiene la menor distancia con el tablero completado.

1.2.8. Movimiento automático

- Entrada
Se necesita la matriz del tablero actual y la matriz con el tablero resuelto.
- Salida
Listado de los movimientos a realizar para ganar.

1.2.9. Inicializar tablero

- Entrada
Número para generar la matriz cuadrada.
- Salida
Una matriz con objetos desordenados para empezar el juego.

2. Parte II: Pseudocódigo

Algorithm 1 Función que verifica si ganó el juego

```
1: procedure GAMEWON(table, tableWon, n)
2:   result  $\leftarrow$  true
3:   for row  $\leftarrow$  0 to n do
4:     for column  $\leftarrow$  0 to n do
5:       if table[row][column]  $\neq$  tableWon[row][column] then
6:         result  $\leftarrow$  false
7:       end if
8:     end for
9:   end for
10:  return result
11: end procedure
```

Algorithm 2 Función que mueve la pieza hacia arriba

```
1: procedure MOVEUP(table, blankSpace)
2:   if blankSpace[0]  $\neq$  0 then
3:     aux  $\leftarrow$  table[blankSpace[0] - 1][blankSpace[1]]
4:     table[blankSpace[0] - 1][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  ""
5:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  aux
6:     blankSpace  $\leftarrow$  (blankSpace[0] - 1, blankSpace[1])
7:     return blankSpace
8:   else
9:     return blankSpace
10:  end if
11: end procedure
```

Algorithm 3 Función que mueve la pieza hacia abajo

```
1: procedure MOVEDOWN(table, blankSpace)
2:   if blankSpace[0] < |table[0]| - 1 then
3:     aux  $\leftarrow$  table[blankSpace[0] + 1][blankSpace[1]]
4:     table[blankSpace[0] + 1][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  ""
5:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  aux
6:     blankSpace  $\leftarrow$  (blankSpace[0] + 1, blankSpace[1])
7:     return blankSpace
8:   else
9:     return blankSpace
10:  end if
11: end procedure
```

Algorithm 4 Función que mueve la pieza hacia la izquierda

```
1: procedure MOVELEFT(table, blankSpace)
2:   if blankSpace[1] > 0 then
3:     aux  $\leftarrow$  table[blankSpace[0]][blankSpace[1] - 1]
4:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1] - 1]  $\leftarrow$  ""
5:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  aux
6:     blankSpace  $\leftarrow$  (blankSpace[0], blankSpace[1] - 1)
7:     return blankSpace
8:   else
9:     return blankSpace
10:  end if
11: end procedure
```

Algorithm 5 Función que mueve la pieza hacia la derecha

```
1: procedure MOVERIGHT(table, blankSpace)
2:   if blankSpace[1] < |table[0]| - 1 then
3:     aux  $\leftarrow$  table[blankSpace[0]][blankSpace[1] + 1]
4:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1] + 1]  $\leftarrow$  ""
5:     table[blankSpace[0]][blankSpace[1]]  $\leftarrow$  aux
6:     blankSpace  $\leftarrow$  (blankSpace[0], blankSpace[1] + 1)
7:     return blankSpace
8:   else
9:     return blankSpace
10:  end if
11: end procedure
```

Algorithm 6 Función que obtiene la posición del elemento

```
1: procedure GETELEMENTPOSITION(currentPuzzleTable, element)
2:   for i  $\leftarrow$  0 to |currentPuzzleTable| do
3:     if element in currentPuzzleTable[i] then
4:       return (i, currentPuzzleTable[i].index(element))
5:     end if
6:   end for
7: end procedure
```

Algorithm 7 Función que obtiene distancia euclidiana entre tablas

```
1: procedure TABLEUCLIDIANDISTANCE(currentPuzzleTable, tableWon)
2:   tableDistance  $\leftarrow$  0
3:   for i  $\leftarrow$  0 to |currentPuzzleTable| do
4:     for j  $\leftarrow$  0 to |currentPuzzleTable| do
5:       positionTableWon  $\leftarrow$  getElementPosition(tableWon, currentPuzzleTable[i][j])
6:       tableDistance  $\leftarrow$  tableDistance + ABS(i - positionTableWon[0]) + ABS(j - positionTableWon[1])
7:     end for
8:   end for
9:   return tableDistance
10: end procedure
```

Algorithm 8 Función que retorna los movimientos posibles

```
1: procedure GETPOSSIBLEMOVES(node, currentPuzzleTable, tableWon)
2:   listOfMoves  $\leftarrow \emptyset$ 
3:   blankCoordinates  $\leftarrow$  getElementPosition(node.currentPuzzleTable, "")
4:   sizeCurrentPuzzle  $\leftarrow$  |currentPuzzleTable|
5:   newPosition  $\leftarrow$  (blankCoordinates[0] - 1, blankCoordinates[1])
6:   if  $0 \leq \text{newPosition}[0] < \text{sizeCurrentPuzzle}$  and  $0 \leq \text{newPosition}[1] < \text{sizeCurrentPuzzle}$ 
   then
7:     newPuzzleTable  $\leftarrow$  deepcopy(node.currentPuzzleTable)
8:     newPuzzleTable[blankCoordinates[0]][blankCoordinates[1]]  $\leftarrow$ 
       node.currentPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]
9:     newPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]  $\leftarrow$  ""
10:    listOfMoves  $\leftarrow$  listOfMoves  $\cup$  Node(newPuzzleTable, node.currentPuzzleTable, node.numberOfMoves +
      1, tableEuclidianDistance(currentPuzzleTable, tableWon), "U")
11:  end if
12:  newPosition  $\leftarrow$  (blankCoordinates[0] + 1, blankCoordinates[1])
13:  if  $0 \leq \text{newPosition}[0] < \text{sizeCurrentPuzzle}$  and  $0 \leq \text{newPosition}[1] < \text{sizeCurrentPuzzle}$ 
   then
14:    newPuzzleTable  $\leftarrow$  deepcopy(node.currentPuzzleTable)
15:    newPuzzleTable[blankCoordinates[0]][blankCoordinates[1]]  $\leftarrow$ 
      node.currentPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]
16:    newPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]  $\leftarrow$  ""
17:    listOfMoves  $\leftarrow$  listOfMoves  $\cup$  Node(newPuzzleTable, node.currentPuzzleTable, node.numberOfMoves +
      1, tableEuclidianDistance(currentPuzzleTable, tableWon), "D")
18:  end if
19:  newPosition  $\leftarrow$  (blankCoordinates[0], blankCoordinates[1] + 1)
20:  if  $0 \leq \text{newPosition}[0] < \text{sizeCurrentPuzzle}$  and  $0 \leq \text{newPosition}[1] < \text{sizeCurrentPuzzle}$ 
   then
21:    newPuzzleTable  $\leftarrow$  deepcopy(node.currentPuzzleTable)
22:    newPuzzleTable[blankCoordinates[0]][blankCoordinates[1]]  $\leftarrow$ 
      node.currentPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]
23:    newPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]  $\leftarrow$  ""
24:    listOfMoves  $\leftarrow$  listOfMoves  $\cup$  Node(newPuzzleTable, node.currentPuzzleTable, node.numberOfMoves +
      1, tableEuclidianDistance(currentPuzzleTable, tableWon), "R")
25:  end if
26:  newPosition  $\leftarrow$  (blankCoordinates[0], blankCoordinates[1] - 1)
27:  if  $0 \leq \text{newPosition}[0] < \text{sizeCurrentPuzzle}$  and  $0 \leq \text{newPosition}[1] < \text{sizeCurrentPuzzle}$ 
   then
28:    newPuzzleTable  $\leftarrow$  deepcopy(node.currentPuzzleTable)
29:    newPuzzleTable[blankCoordinates[0]][blankCoordinates[1]]  $\leftarrow$ 
      node.currentPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]
30:    newPuzzleTable[newPosition[0]][newPosition[1]]  $\leftarrow$  ""
31:    listOfMoves  $\leftarrow$  listOfMoves  $\cup$  Node(newPuzzleTable, node.currentPuzzleTable, node.numberOfMoves +
      1, tableEuclidianDistance(currentPuzzleTable, tableWon), "L")
32:  end if
33:  return listOfMoves
34: end procedure
```

Algorithm 9 Función que obtiene el mejor nodo

```
1: procedure GETBESTNODE(dictionaryOfNodes)
2:    $i \leftarrow 0$ 
3:    $bestEuristic \leftarrow \infty$ 
4:   for  $node \leftarrow 0$  to  $dictionaryOfNodes.values()$  do
5:     if  $i = 0$  or  $node.euristic() < bestEuristic$  then
6:        $i \leftarrow i + 1$ 
7:        $bestNode \leftarrow node$ 
8:        $bestEuristic \leftarrow bestNode.euristic()$ 
9:     end if
10:  end for
11:  return  $bestNode$ 
12: end procedure
```

Algorithm 10 Función de movimiento

```
1: procedure MOVEMENT(actualTable, tableWon)
2:    $moves \leftarrow str(actualTable) : Node(actualTable, actualTable, 0, tableEuclidianDistance(actualTable, tableWon), "$ 
3:    $movesToWin \leftarrow \emptyset$ 
4:   while  $true$  do
5:      $testMove \leftarrow getBestNode(moves)$ 
6:      $movesToWin[str(testMove.currentPuzzleTable)] \leftarrow testMove$ 
7:     if  $testMove.currentPuzzleTable = tableWon$  then
8:        $auxNode \leftarrow movesToWin[str(tableWon)]$ 
9:        $auxMoves \leftarrow list()$ 
10:      while  $auxNode.direction$  do
11:         $auxMoves \leftarrow auxMoves \cup auxNode.direction as direction, auxNode.currentPuzzleTable as node$ 
12:         $auxNode \leftarrow movesToWin[str(auxNode.previousPuzzleTable)]$ 
13:      end while
14:       $auxMoves.reverse()$ 
15:      return  $auxMoves$ 
16:    end if
17:     $possibleMoves \leftarrow getPossibleMoves(testMove, actualTable, tableWon)$ 
18:    for  $node \leftarrow 0$  to  $|possibleMoves|$  do
19:      if  $str(node.currentPuzzleTable) in movesToWin.keys()$  or
 $str(node.currentPuzzleTable) in moves.keys()$  and  $moves[str(node.currentPuzzleTable)].euristic() <$ 
 $node.euristic()$  then
20:        continue
21:      end if
22:       $moves[str(node.currentPuzzleTable)] \leftarrow node$ 
23:    end for
24:    delete  $moves[str(testMove.currentPuzzleTable)]$ 
25:  end while
26: end procedure
```

Algorithm 11 Función principal

```
1: procedure SLICEPUZZLE( )
2:    $n \leftarrow 3$ 
3:    $randomPuzzle \leftarrow \emptyset$ 
4:    $puzzle \leftarrow \emptyset$ 
5:    $puzzleWon \leftarrow \emptyset$ 
6:    $let numbersInOrder[0..(n * n)] be a sequence.$ 
7:    $let numbersWithoutOrder[0..(n * n)] be a random sequence.$ 
8:    $blank \leftarrow (0, 0)$ 
9:    $i \leftarrow 0$ 
10:  for  $numberA \leftarrow 0$  to  $n$  do
11:     $aux \leftarrow \emptyset$ 
12:    for  $numberB \leftarrow 0$  to  $n$  do
13:      if  $numbersWithoutOrder[i] \neq (n * n) - 1$  then
14:         $aux \leftarrow aux \cup str(numbersWithoutOrder[i])$ 
15:      else
16:         $aux \leftarrow aux \cup ""$ 
17:         $blank \leftarrow (numberA, numberB)$ 
18:      end if
19:       $i \leftarrow i + 1$ 
20:    end for
21:     $randomPuzzle \leftarrow randomPuzzle \cup aux$ 
22:  end for
23:   $i \leftarrow 0$ 
24:  for  $numberA \leftarrow 0$  to  $n$  do
25:     $aux \leftarrow \emptyset$ 
26:    for  $numberB \leftarrow 0$  to  $n$  do
27:      if  $numbersInOrder[i] \neq (n * n) - 1$  then
28:         $aux \leftarrow aux \cup str(numbersInOrder[i])$ 
29:      else
30:         $aux \leftarrow aux \cup ""$ 
31:         $blank \leftarrow (numberA, numberB)$ 
32:      end if
33:       $i \leftarrow i + 1$ 
34:    end for
35:     $puzzleWon \leftarrow puzzleWon \cup aux$ 
36:  end for
37:   $puzzle \leftarrow randomPuzzle$ 
38:   $blank \leftarrow getElementPosition(puzzle, "")$ 
39:   $movimientos \leftarrow movement(puzzle, puzzleWon)$ 
40:   $turn \leftarrow 0$ 
41:  while  $gameWon(puzzle, puzzleWon) = False$  do
42:     $command \leftarrow movimientos[turn][direction]$ 
43:     $turn \leftarrow turn + 1$ 
44:    if  $command = "U"$  then
45:       $blank \leftarrow moveUp(puzzle, blank)$ 
46:    else if  $command = "D"$  then
47:       $blank \leftarrow moveDown(puzzle, blank)$ 
48:    else if  $command = "L"$  then
49:       $blank \leftarrow moveLeft(puzzle, blank)$ 
50:    else if  $command = "R"$  then
51:       $blank \leftarrow moveRight(puzzle, blank)$ 
52:    end if
53:  end while
54:  print  $puzzle$  as Matrix
55: end procedure
```

3. Parte III: Análisis de complejidad

3.1. Verificar tablero

La complejidad de esta función es de $O(n^2)$ debido a sus dos ciclos.

3.2. Moverse hacia arriba, abajo, derecha e izquierda

La complejidad de estas funciones es de $O(1)$ debido a su falta de ciclos.

3.3. Heurística

3.4. Buscar posición de un elemento

La complejidad de esta función es de $O(n)$ debido a su único ciclo.

3.5. Calcular distancia euclidiana

La complejidad de esta función es de $O(n^2)$ debido a sus dos ciclos.

3.6. Obtener posibles movimientos

La complejidad de estas funciones es de $O(1)$ debido a su falta de ciclos.

3.7. Buscar mejor nodo

La complejidad de esta función es de $O(n^2)$ debido a sus dos ciclos.

3.8. Inicializar tablero

La complejidad de esta función es de $O(n^2)$ debido a sus dos ciclos.

4. Parte IV: Pruebas

Para realizar las pruebas se utilizaron distintos tableros, aumentando la dificultad respecto a la cantidad de movimientos (turnos) necesaria teóricamente para resolver el tablero. Específicamente se evaluaron ocho tableros que difieren de dificultad.

4.1. Tablero 3x3 resuelto en tres movimientos

```
puzzle2=[["0", "1", "2"],
          [" ", "4", "5"],
          ["3", "6", "7"]]
```

Figura 1: Tablero 3x3 fácil sin resolver


```

D
MOVES DOWN
(1, 0)
(2, 0)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 [' ' '6' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
3

```

Figura 2: Tablero 3x3 fácil resuelto

4.2. Tablero 3x3 resuelto en doce movimientos

```

puzzle6=[["4", "1", " "],
          ["0", "6", "2"],
          ["7", "3", "5"]]

```

Figura 3: Segundo tablero 3x3 fácil sin resolver

```

R
MOVES RIGHT
[['0' '1' ' ' ' ']]
[['3' '4' '2']]
[['6' '7' '5']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(0, 2)
(1, 2)
[['0' '1' '2']]
[['3' '4' ' ' ' ']]
[['6' '7' '5']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 2)
(2, 2)
[['0' '1' '2']]
[['3' '4' '5']]
[['6' '7' ' ' ' ']]
-----
Total movements:
12

```

Figura 4: Segundo tablero 3x3 fácil resuelto

4.3. Tablero 3x3 resuelto en catorce movimientos

```

puzzle7=[["3", "7", "0"],
          ["6", "4", "1"],
          [" ", "5", "2"]]

```

Figura 5: Tercer tablero 3x3 fácil sin resolver

```

R
MOVES RIGHT
[['0' '1' ' ' ' ']]
[['3' '4' '2' ' ']]
[['6' '7' '5' ' ']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(0, 2)
(1, 2)
[['0' '1' '2' ' ']]
[['3' '4' ' ' ' ']]
[['6' '7' '5' ' ']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 2)
(2, 2)
[['0' '1' '2' ' ']]
[['3' '4' '5' ' ']]
[['6' '7' ' ' ' ']]
-----
Total movements:
14

```

Figura 6: Tercer tablero 3x3 fácil resuelto

4.4. Tablero 3x3 resuelto en dieciocho movimientos

Desde este tablero en adelante, los tableros empiezan a tardar considerablemente más, este tardó treinta y dos segundos en completarse utilizando como CPU un Intel i5 9600K corriendo a 4.6Ghz, cabe resaltar que los anteriores tableros no tardaban ni un segundo en resolverse.

```

puzzle4=[["1", "5", "6"],
          ["0", " ", "7"],
          ["4", "2", "3"]]

```

Figura 7: Cuarto tablero 3x3 sin resolver

```

R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' ' ' '5']
 ['6' '4' '7']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 1)
(2, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
18

```

Figura 8: Cuarto tablero 3x3 resuelto

4.5. Tablero 3x3 resuelto en veinte movimientos

Este tablero tardó en completarse dos minutos, cuarenta y ocho segundos.

```

puzzle3 = [['2", "5", "4"],
            ["3", " ", "1"],
            ["6", "7", "0"]]

```

Figura 9: Quinto tablero 3x3 sin resolver

```

D
MOVES DOWN
(1, 0)
(2, 0)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 [' ' '6' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
20

```

Figura 10: Quinto tablero 3x3 resuelto

4.6. Tablero 3x3 resuelto en veintidos movimientos

Este tablero tardó en completarse cuatro minutos y treinta segundos.

```

puzzle8=[["1", "3", " "],
          ["2", "6", "0"],
          ["5", "4", "7"]]

```

Figura 11: Sexto tablero 3x3 sin resolver

```

D
MOVES DOWN
(0, 1)
(1, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' ' ' '5']
 ['6' '4' '7']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 1)
(2, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
22

```

Figura 12: Sexto tablero 3x3 resuelto

4.7. Tablero 3x3 resuelto en veinticuatro movimientos

Este tablero tardó en completarse diez minutos y diez segundos.

```

puzzle=[["5", "1", "7"],
         ["3", "6", "0"],
         [" ", "2", "4"]]

```

Figura 13: Séptimo tablero 3x3 difícil sin resolver

```

D
MOVES DOWN
(0, 1)
(1, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' ' ' '5']
 ['6' '4' '7']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 1)
(2, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
24

```

Figura 14: Séptimo tablero 3x3 difícil resuelto

4.8. Tablero 4x4 resuelto en trece movimientos

Este tablero tardó en completarse cuarenta y siete segundos.

```

puzzle8=[["1", "3", " "],
          ["2", "6", "0"],
          ["5", "4", "7"]]

```

Figura 15: Tablero 4x4 sin resolver

```

D
MOVES DOWN
(0, 1)
(1, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' ' ' '5']
 ['6' '4' '7']]
-----
Donde se quiere mover
D
MOVES DOWN
(1, 1)
(2, 1)
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' ' ' '7']]
-----
Donde se quiere mover
R
MOVES RIGHT
[['0' '1' '2']
 ['3' '4' '5']
 ['6' '7' ' ']]
-----
Total movements:
22

```

Figura 16: Tablero 4x4 resuelto

5. Parte V: Conclusión

Para este proyecto el análisis previo del problema que se realizó fue muy importante ya que nos dio indicaciones del camino a seguir para desarrollar un algoritmo que funcionara, ya que en un inicio no se tenía muy claro como abordar la gran cantidad de opciones implicadas en la resolución del tablero de taquin. Una vez finalizado el algoritmo para resolver el tablero de taquin se pudo comprobar que aunque si cumplía con este objetivo, las pruebas mostraban que en varios casos el tiempo que tardaba en resolverse un tablero era demasiado alto. Se pudo determinar con diferentes pruebas que esto se debe probablemente a un error en la forma en que se le da un peso a una opción por encima de otra, que es el mecanismo con el cual el algoritmo encuentra una solución, ya que en lugar de intentar todas las posibles opciones de movimiento, se prueban las más prometedoras para resolver el tablero. Se pudo verificar que aunque no se evalúan todos los posibles movimientos, cuando se tienen que resolver tableros donde es necesario intercambiar varias fichas de posición el algoritmo toma mucho más tiempo. En tableros donde los cambios a realizar son menos complicados estos se resuelven rápidamente, lo que indica que si se le asigna una prioridad a cierto conjunto de movimientos para resolver el tablero de forma rápida, sin embargo estas medidas de prioridad comienzan a fallar a medida que los cambios que deben realizarse son mas complicados (llevar números a su posición deseada para posteriormente desordenarlos con el objetivo de ordenar otros números), esto lleva a que la resolución de varios tableros sea demasiado lenta. También se pudo verificar que la velocidad a la que se resuelven los tableros se relaciona con la distribución de los números en estos y no con la cantidad de movimientos que hay que realizar o el tamaño del tablero de forma directa.