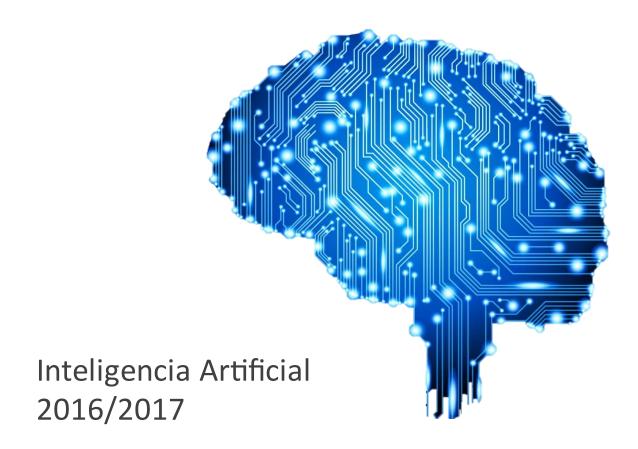
Misioneros y Puzzle con AIMA



Raúl Gil Fernández Alberto Rodríguez – Rabadán Manzanares

1. Misioneros y caníbales: Demo no informada.

	Path cost	Nodes expanded	Queue size	Max. queue size	Solution found
Recursive DLS	0	1463	-	-	No
Iterative DLS	11	8119	-	-	Yes
Breadth first search	11	13	1	3	Yes
Uniform cost	11	14	0	3	Yes
Depth first search w/ graph	11	12	2	3	Yes
Depth first search w/ tree*	-	-	-	-	No

^{*}Este algoritmo entra en bucle ya que no tiene control de ciclos.

A excepción del primer y último algoritmo, todos los demás han encontrado la solución en once pasos. Como al algoritmo de profundidad limitada recursivo sólo le dejamos llegar hasta profundidad 9 (valor por defecto), no conseguía alcanzar la solución. En cuanto al algoritmo primero en profundidad con árboles, se quedaba en bucle sin llegar a encontrar nunca ninguna solución.

Los DLS, son, de lejos, los que más nodos llegan a expandir de todos los algoritmos usados en comparación con el resto.

2. Misioneros y caníbales: demo informada.

	Path cost	Nodes expanded	Queue size	Max. queue size	Solution found
Greedy best first search (infinite boats heuristic) w/ graph	11	13	1	3	Yes
Greedy best first search (infinite boats heuristic) w/ tree	11	24	28	29	Yes

Greedy best first search (Non attack heuristic) w/ graph	11	12	2	3	Yes
Greedy best first search (Non attack heuristic) w/ tree	11	14	17	18	Yes
A* search (infinite boats heuristic) w/ graph	11	14	0	3	Yes
A* search (infinite boats heuristic) w/ tree	11	2428	2864	2865	Yes
A* search (non attack) w/ graph	11	13	1	3	Yes
A* search (non attack heuristic) w/ tree	11	48	55	56	Yes

Heurística de no ataque (non attack)

Para el desarrollo de esta heurística, asumimos que los caníbales nunca atacarían a los hombres con lo cuál en cada viaje transportamos a dos personas independientemente de sin son caníbales o misioneros. La función nos quedaría del tipo: 2(# misioneros + # caníbales) – orilla El valor de la orilla será 1 si está en la izquierda, 0 si está en la derecha.

Heurística de barcos infinitos (infinite boats)

En esta heurística decidimos que nunca hubiera que hacer un viaje de vuelta para recoger al resto de personas, sino que cada vez que un pareja llegaba a la orilla contraria, otro barco estaría disponible en la otra orilla y otra de las parejas lo podría utilizar.

3. BlackAndWhite puzzle: demo no informada.

	Path cost	Nodes expanded	Queue size	Max. queue size	Solution found
Recursive DLS	14	141142	-	-	Yes
Iterative DLS	14	214838	-	-	Yes
Breadth first search	14	123	10	27	Yes
Uniform cost	14	133	3	28	Yes
Depth first search w/ graph	29	96	30	50	Yes
Depth first search w/ tree	-	-	-	-	No

En este caso y al igual que en el caso anterior, la búsqueda primero en profundidad no llega a encontrar la solución ya que se queda en un bucle. Como se puede observar, el coste del camino para el primero en profundidad es el doble que para el resto de algoritmos aunque expande menos nodos.

4. BlackAndWhite puzzle: demo informada.

	Path cost	Nodes expanded	Queue size	Max. queue size	Solution found
Greedy best first search (misplaced tile heuristic) w/ graph	18	17	27	28	Yes
Greedy best first search (misplaced tile heuristic) w/ tree	-	-	-	1	No
A* search (bad positioned heuristic) w/ graph	14	130	6	26	Yes

A* search (bad positioned heuristic) w/ tree	14	251343	838035	838036	Yes
A* search (misplaced tile heuristic) w/ graph	14	103	28	31	Yes
A* search (misplaced tile heuristic) w/ tree	14	19459	68088	68089	Yes

Heurística de piezas descolocadas (misplaced tiles)

Esta heurística es simplemente el número de piezas descolocadas - 1

Heurística de la mala posición final (bad positioned)

En esta heurística, para que las piezas blancas estén colocadas de forma correcta, sólo pueden ir de la posición 0 a la posición 3 consecutivamente y lo mismo para las negras (de la 4 a la 6). Por lo tanto se cuentan las fichas que estén fuera de ese rango