

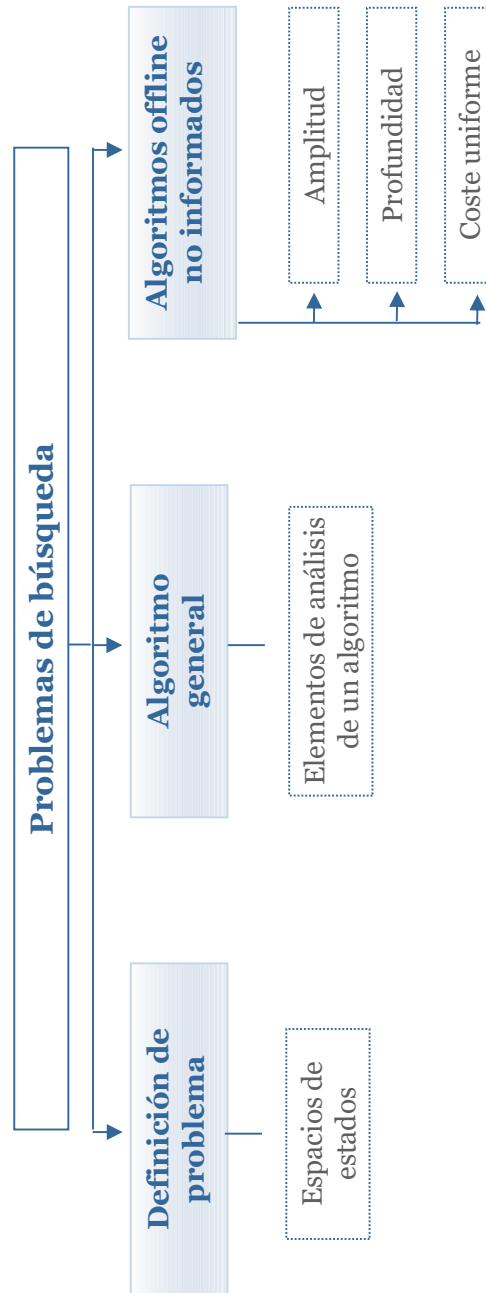
Razonamiento y Planificación Automática

Búsqueda offline

Índice

Esquema	3
Ideas clave	4
5.1. ¿Cómo estudiar este tema?	4
5.2. Descripción general de un problema de búsqueda offline	5
5.3. Búsqueda en amplitud	15
5.4. Búsqueda en profundidad	18
5.5. Búsqueda de coste uniforme	19
5.6. Referencias bibliográficas	21
Lo + recomendado	22
+ Información	23
Test	25

Esquema



5.1. ¿Cómo estudiar este tema?

Para estudiar este tema lee las **Ideas clave** que encontrarás a continuación

En este tema presentaremos la descripción general de los problemas de búsqueda en un espacio de estados no estructurado. Este tipo de problemas representa gran parte de los mecanismos de búsqueda autónoma de los agentes inteligentes.

Los planificadores que veremos en los temas finales se apoyan en los conceptos de búsqueda que aparecen en los siguientes temas. Los agentes inteligentes deben enfrentarse muchas veces a problemas que les obligan a explorar el entorno al que pueden acceder e intentar encontrar cuáles son las acciones que les permiten alcanzar sus objetivos y metas.

Principalmente este tema, así como alguno de los siguientes, se apoyan en el texto Inteligencia artificial: un enfoque moderno, de Russell y Norvig (2004).

Puedes encontrar mucha información (en inglés) en la web de los autores:

<http://aima.cs.berkeley.edu/>

5.2. Descripción general de un problema de búsqueda offline

Los problemas de búsqueda se pueden catalogar de distintas maneras, pero para nuestro caso realizaremos una primera división observando la características de su momento de toma de decisión o de aplicación del resultado:

- ▶ Búsqueda offline: representa a aquellos agentes que realizan un proceso de búsqueda de la secuencia de acciones que deben desarrollar desde el principio (el estado actual en el que se encuentran) hasta el estado final (objetivo o meta que desean alcanzar) y, una vez realizado el proceso de búsqueda, empiezan a implementar el problema.
- ▶ Búsqueda online: engloba a aquellos agentes que realizan una búsqueda a «corto» plazo, que no llega necesariamente a encontrar la meta, pero nos pone en el camino para alcanzarla. Al contrario que los anteriores, empieza a ejecutar acciones durante el proceso de búsqueda.

Antes de empezar a discutir estos problemas y sus agentes asociados, debemos definir el problema en general al que se enfrentan los agentes.

Agentes basados en búsquedas

¿Qué son los agentes basados en búsquedas? Son aquellos que:

- ▶ Mantienen un **modelo simbólico** del entorno, modelo que representa solo aquella parte de la información del entorno que resulta relevante para el problema en cuestión, definiendo aquellos parámetros que permiten diferenciar un estado de otro del entorno.

- Desean **modificar el estado del entorno** de acuerdo a sus objetivos. Es decir, aplicar acciones que permitan modificar el entorno, de tal modo que se acabe alcanzando un estado meta de los que satisfacen los objetivos del agente.

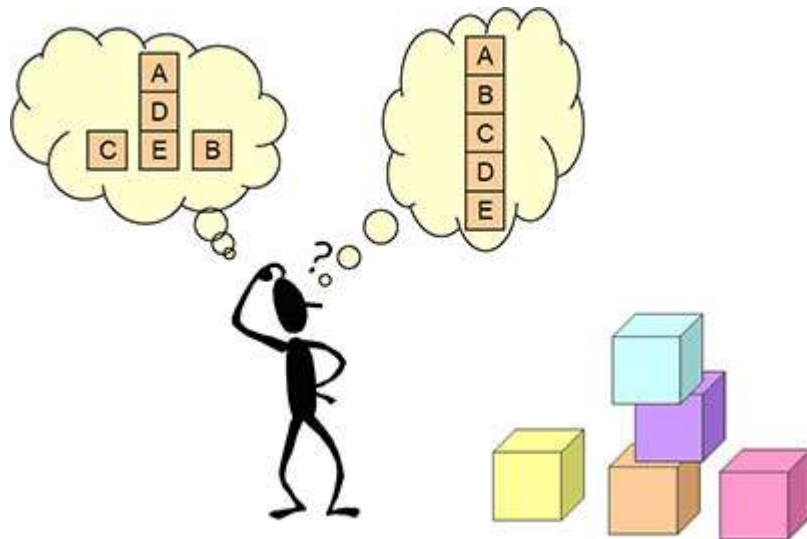


Figura 1. El agente desea modificar el entorno para alcanzar un estado determinado (meta).

Para modificar el entorno de acuerdo a sus objetivos, **anticipan** los efectos que tendrían sus acciones sobre el mundo (por medio de su modelo del mismo), generando **planes de actuación** a través de una secuencia de acciones que les llevan desde su estado actual hasta el objetivo buscado.

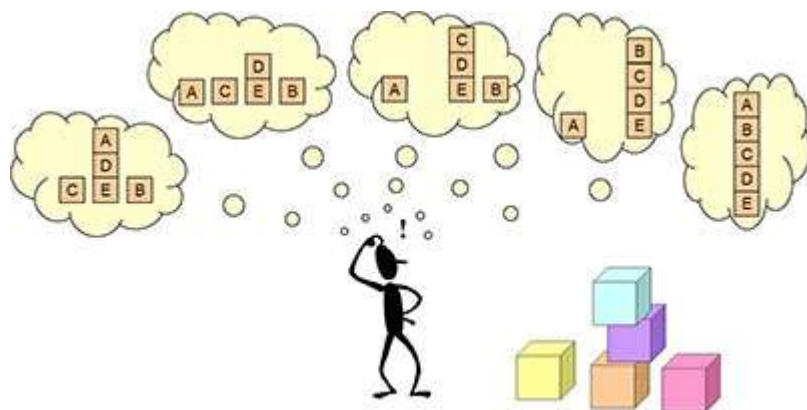


Figura 2. Una búsqueda es la obtención de un plan de acciones para alcanzar la meta.

Si son agentes de búsqueda offline, esta tarea la realizan antes de ejecutar las acciones del plan en el entorno real.

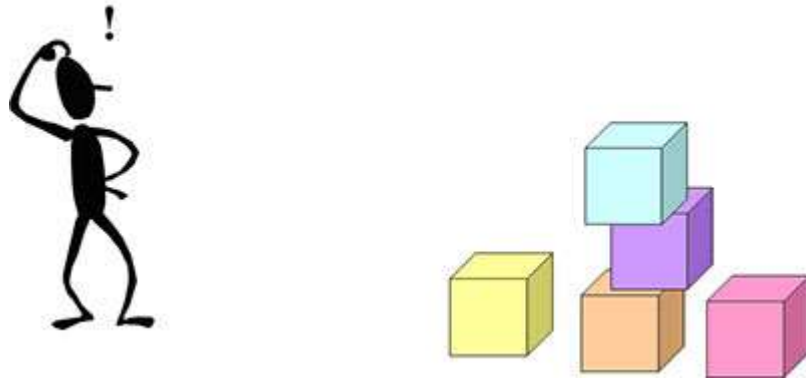


Figura 3. Debemos encontrar un método para alcanzar la meta.

Mecanismo para resolver estos problemas

Para resolver este tipo de problemas tenemos varios mecanismos que van desde aquellos que no permiten al agente ser autónomo de ninguna manera a aquellos que le permiten realizar procesos racionales de toma de decisiones.

Ejemplo: Torres de Hanoi

Objetivo:

- Trasladar los discos de la aguja A a B en el mismo orden

Restricción:

- un disco mayor nunca debe reposar sobre uno de menor tamaño

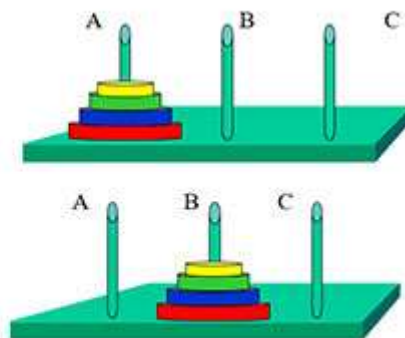


Figura 4. Ejemplo de problema de las Torres de Hanoi.

Tablas de actuación

En estos mecanismos, para cada situación hay una entrada en una tabla de actuación específica para el problema; dicha tabla presenta la secuencia de acciones completa para llegar desde el estado inicial a uno de los estados finales.

```
cuatro discos en A  $\Rightarrow$   
(disco 1) A  $\rightarrow$  C / (disco 2) A  $\rightarrow$  B /  
(disco 1) C  $\rightarrow$  B / (disco 3) A  $\rightarrow$  C /  
... /  
(disco 1) C  $\rightarrow$  B
```

Ejemplo de fragmento de tabla para las torres de Hanoi con cuatro discos.

Se puede mejorar la flexibilidad del agente por medio de técnicas que le permitan **aprender** nuevas entradas, pero tiene un grave problema de escalabilidad dado que rápidamente tiene problemas de memoria.

Algoritmos específicos del problema

En esta técnica de resolución, el diseñador del agente conoce un método para resolver el problema y codifica este método en un algoritmo particular para el problema. Generamos, en resumen, un código específico que resuelve el problema concreto que le planteamos.

Se puede intentar mejorar su flexibilidad por medio de crear un código que admita parámetros que configuren el problema y realizando un código que los resuelva de modo general para cualquier valor admitido como parámetro.

El principal problema es que el diseñador de la solución debe prever todos los escenarios posibles. En entornos reales, suele ser demasiado complejo anticipar todas las posibilidades.


```

PROCEDURE MoverDiscos(n:integer;
                      origen,destino,auxiliar:char);
{ Pre: n > 0
  Post: output = [movimientos para pasar n
                  discos de la aguja origen
                  a la aguja destino] }

BEGIN
  IF n = 0 THEN {Caso base}
    writeln
  ELSE BEGIN    {Caso recurrente}
    MoverDiscos(n-1,origen,auxiliar,destino);
    write('Pasar disco',n,'de',origen,'a',destino);
    MoverDiscos(n-1,auxiliar,destino,origen)
  END; {fin ELSE}
END; {fin MoverDiscos}

```

Figura 5. Ejemplo de código que resuelve el problema de las torres de Hanoi de modo recursivo.

Métodos independientes del problema

Son aquellos métodos que emplean un modelo simbólico del problema. Por ejemplo, para el caso de las torres de Hanoi, definiríamos de modo general el problema:

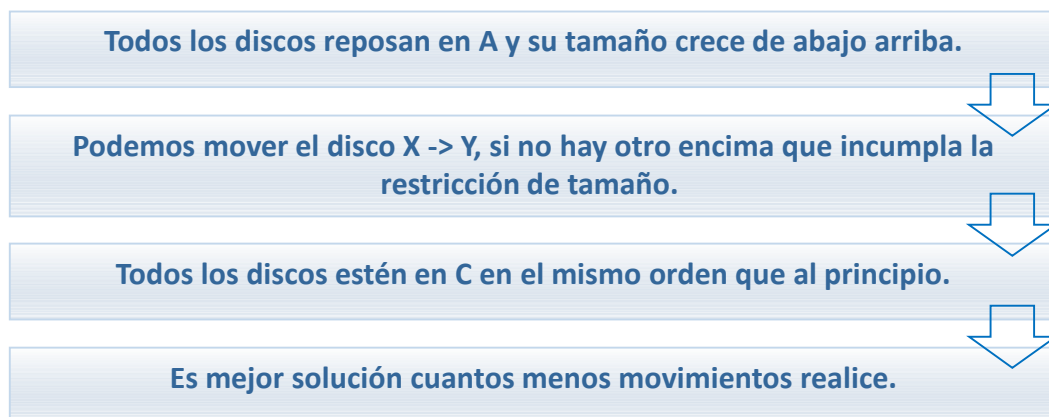


Figura 6. Definición general para un problema de torres de Hanoi.

Para resolver los problemas, este método emplea un **algoritmo de búsqueda genérico**, representando el problema mediante el modelo simbólico. Permite una

mayor flexibilidad, ya que no necesitamos conocer la solución previamente y es fácil añadir nuevas características al problema.

Problemas de búsqueda en el espacio de estados

En estos problemas, nos encontramos con que el entorno se representa por medio de estados, que se deben diferenciar entre sí de modo unívoco, pero que no presentan características accesibles que los permitan diferenciar; es decir, que son distintos, pero para el agente solo son «etiquetas distintas» que representan estados distintos.

Para este tipo de problemas tenemos tres elementos que los definen:

- Espacio de estados: modelo del mundo representado por un grafo, en el cual tenemos un conjunto de elementos que representan componentes del mundo, que se traducen en elementos del modelo simbólico que representaremos de una manera determinada en el grafo.



Figura 7. Espacio de estados.

- Problema de búsqueda: por medio de un mecanismo independiente del problema, exploramos el **espacio de estados** aplicando la **actitud del agente**, que representa el componente de racionalidad en el proceso de exploración.

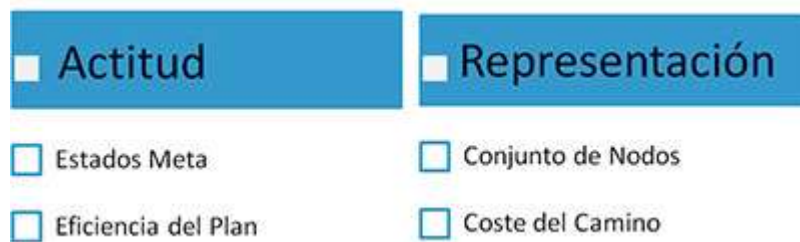


Figura 8. Problema de búsqueda.

- Objetivo: queriendo encontrar el plan más eficiente que lleve del estado inicial a un estado meta.

Por tanto, un problema de este tipo trata de encontrar el mejor camino dentro de un grafo dirigido, pero, por desgracia, **no conocemos el grafo**. Si lo conociésemos, realizaríamos una búsqueda de camino mínimo en grafos como, por ejemplo, Dijkstra.

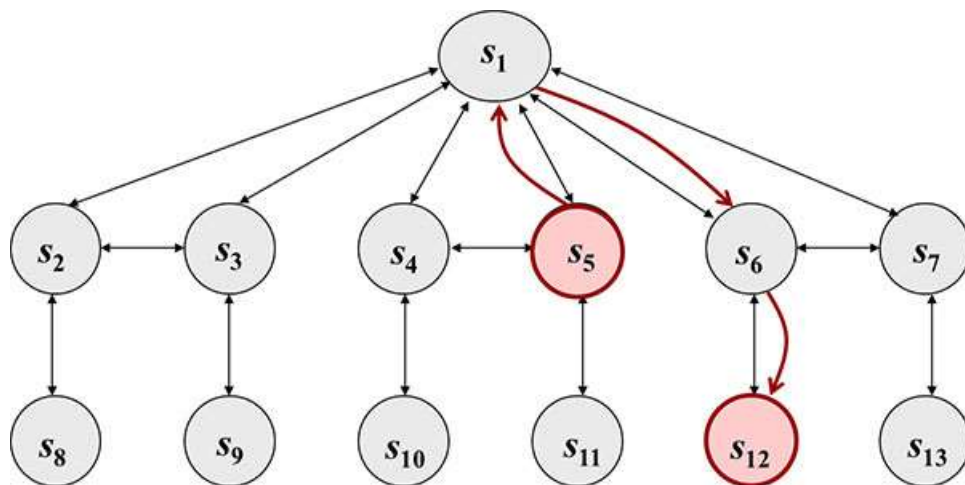


Figura 9. Grafo que representaría un espacio de estados de un problema.

Para este tipo de problemas disponemos de una serie de conocimientos *a priori* en el agente que le van a permitir realizar una estrategia de búsqueda sobre el problema, aun desconociendo el modelo completo del mismo. Así, tendremos una representación del conocimiento del problema de **búsqueda implícita**.

Conocimiento a priori del agente	
s_0	Estado <i>inicial</i>
expandir: $s \rightarrow \{s_{i1}, \dots, s_{in}\}$	Conjunto de estados sucesores del estado s
meta?: $s \rightarrow \text{verdad} \mid \text{falso}$	Función de evaluación de s como estado meta
$c: s_{i_1} s_{i_2} \dots s_{i_n} \rightarrow v, v \in \mathbb{N}$	Coste de aplicar un operador que lleva de s_i a s_j
$c(s_{i_1} s_{i_2} \dots s_{i_n}) = \sum_{k=1}^{n-1} c(s_{i_k}, s_{i_{k+1}})$	Coste del plan completo

Tabla 1. Conocimiento *a priori* del agente.

Con esta información *a priori*, emplearemos una **estrategia** basada en el **método de búsqueda**, que irá explorando el espacio de estados, **expandiendo** a cada paso un estado y creando de modo progresivo un **árbol de búsqueda**.



Figura 10. Método de búsqueda a partir de la elección de una hoja que representa un estado.

Árbol de búsqueda:

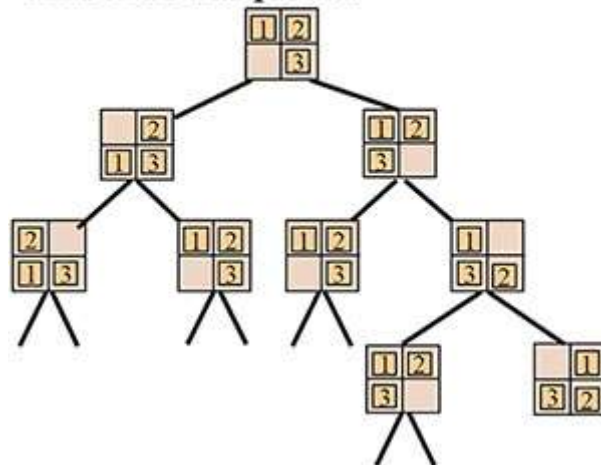


Figura 11. Árbol de búsqueda.

Algoritmo general de búsqueda

Podemos definir un algoritmo general de búsqueda apoyándonos en la siguiente definición de algoritmo:

```
{búsqueda general}
abierta ←  $s_0$ 
Repetir
  Si vacía?(abierta) entonces
    devolver(negativo)
  nodo ← primero(abierta)
  Si meta?(nodo) entonces
    devolver(nodo)
  sucesores ← expandir(nodo)
  Para cada  $n \in$  sucesores hacer
     $n.padre \leftarrow$  nodo
    ordInsertar( $n.abierta$ , <orden>)
Fin {repetir}
```

Figura 12. Algoritmo.

Donde el árbol se representa en base a un registro **del tipo nodo**, en su representación más simple de un nodo enlazado a su antecesor (padre) por medio de

una referencia. En este nodo almacenaremos el estado que se alcanza en este instante de la exploración.

Existe una lista de nodos «abierta» con las hojas actuales del árbol, es decir, aquellos estados y caminos que no hemos explorado todavía.

Dispondremos una función que determina si la lista está vacía, caso en el cual nos encontraremos con un problema sin solución. Por medio de la operación «primero», extraeremos el primer elemento de la lista de hojas abiertas.

Por último, añadiremos los estados nuevos obtenidos de la expansión en la lista de abierto de un modo ordenado, expresado por medio de la función `ordInsertar`.

En las siguientes secciones mostraremos el funcionamiento de los distintos algoritmos de búsqueda offline, que son empleados como base en muchos problemas de agentes inteligentes.

En todos los mecanismos de búsqueda tenemos presente un posible problema que puede aparecer, que son los **estados repetidos**. Para resolver este problema, que puede causar en algunos casos errores graves como entrar en bucles infinitos, tenemos distintas estrategias:

- ▶ Ignorarlo: por extraño que parezca, algunos algoritmos no tienen problemas con esta solución debido a su propio orden de exploración.
- ▶ Evitar ciclos simples: evitando añadir el padre de un nodo al conjunto de sucesores.
- ▶ Evitar ciclos generales: de tal modo que ningún antecesor de un nodo se añada al conjunto de sucesores.
- ▶ Evitar todos los estados repetidos: no permitiendo añadir ningún nodo existente en el árbol al conjunto de sucesores.

Estas estrategias deben tener en cuenta el coste que conlleva tanto explorar de más como buscar elementos repetidos para explorar menos.

En los siguientes temas y en las siguientes secciones presentaremos distintos algoritmos. Para todos ellos emplearemos un mecanismo de clasificación basado en los siguientes conceptos y características:

Complejidad	Optimalidad	Complejidad en Tiempo	Complejidad en Espacio
<ul style="list-style-type: none">Encuentra solución si existe	<ul style="list-style-type: none">Si hay varias soluciones encuentra la "mejor"	<ul style="list-style-type: none">Tiempo en encontrar la solución	<ul style="list-style-type: none">Memoria empleada para encontrar la solución

Figura 13. Características de un algoritmo.

5.3. Búsqueda en amplitud

La búsqueda en amplitud (en inglés: *breadth first search* o *BFS*) es una estrategia que genera el árbol de búsqueda por niveles de profundidad, expandiendo todos los nodos de nivel i antes de expandir los nodos de nivel $i+1$.

Considera, en primer lugar, todos aquellos estados que se encuentran en caminos de longitud 1 (es decir, aquellos caminos que solo requieren una acción), luego los de longitud 2, etc. De este modo, se encuentra aquel estado meta que esté a menor profundidad.

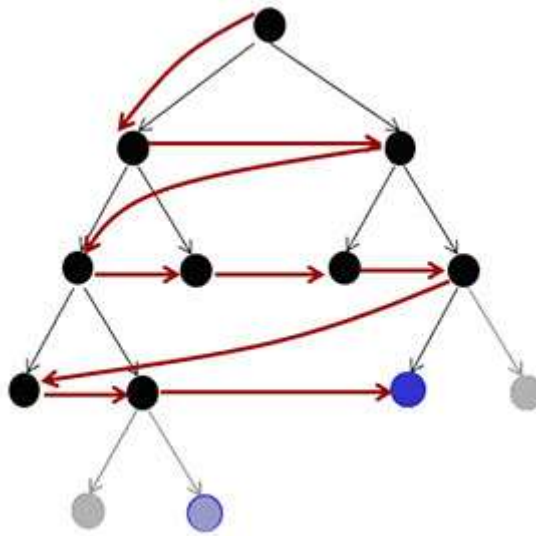


Figura 14. Esquema de búsqueda en amplitud.

Este algoritmo desarrollaría un mecanismo de búsqueda que, por ejemplo, en el problema del puzzle-8, derivaría en este árbol de búsqueda:

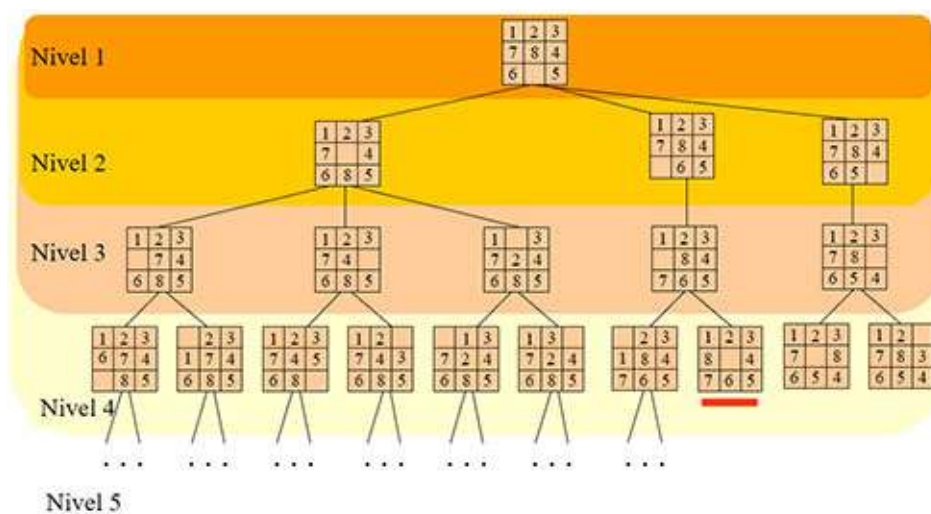


Figura 15. Árbol de búsqueda en amplitud para el puzzle-8.

El algoritmo de búsqueda en amplitud lo podemos extraer del algoritmo de búsqueda general anteriormente expuesto matizando las siguientes cuestiones:

- Para añadir nuevos sucesores, lo haremos al final de la lista abierta.
- Por su parte, la lista abierta funciona como cola (insertando al final y recuperando al inicio), lo que conlleva que siempre se expandan primero aquellos nodos más antiguos (es decir, los menos profundos).

Este algoritmo es, por tanto, **completo y óptimo**, pero presenta una complejidad en tiempo y espacio muy deficiente, ya que depende de modo proporcional al nivel de profundidad de la solución y, por tanto, al número de nodos expandidos.

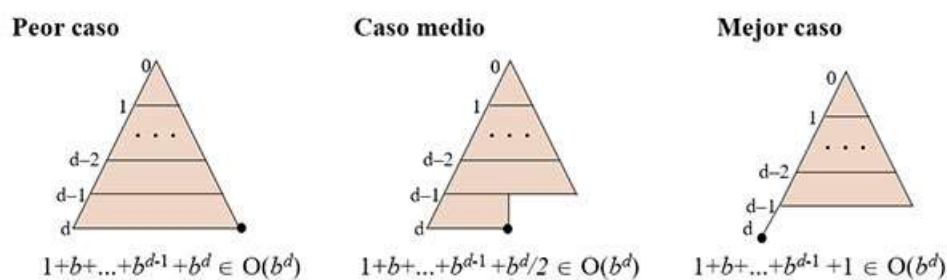


Figura 16. Complejidad espacial y temporal entendiendo que el factor de ramificación está en b y la solución está en profundidad d .

Este algoritmo presentaría una complejidad aproximada para un problema general de:

Ejemplo: recursos requeridos por la búsqueda en amplitud en el *peor caso*

- factor de ramificación efectivo: 10
- tiempo: 1.000.000 nodos/segundo
- memoria: 1.000 bytes/nodo

d	nodos	tiempo	memoria
2	110	0.11 ms	107 KB
4	11.110	11 ms	10.6 MB
6	10^6	1.1 s	1 GB
8	10^8	2 min	103 GB
10	10^{10}	3 horas	10 TB
12	10^{12}	13 días	1.000 TB
14	10^{14}	3.5 años	99 PB
16	10^{16}	350 años	10.000 PB

Figura 17. Análisis de la complejidad de un algoritmo de búsqueda en amplitud.

Fuente: Russell y Norvig (2004).

5.4. Búsqueda en profundidad

La búsqueda en profundidad (en inglés: *depth-first search*, *DFS*) es otra estrategia de búsqueda no informada (sin información adicional). En ella, al contrario que en la búsqueda en amplitud, se intenta desarrollar un camino de longitud indeterminada, en el cual intentamos alcanzar metas profundas (aquellas que tienen un camino largo para alcanzarlas) desarrollando las menores ramificaciones posibles.

En general, es un algoritmo que funcionará bien mezclado con otras informaciones adicionales, pero que puede resolver problemas de la misma manera que un algoritmo en amplitud.

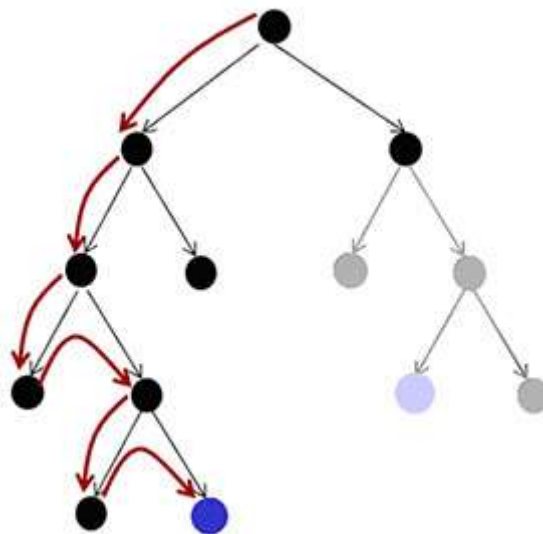


Figura 18. Esquema de búsqueda en profundidad.

En esta estrategia, se expande el árbol de «izquierda a derecha», por lo tanto, aquellos nodos más profundos se expanden primero. Si se llega a un nodo sin sucesores, se retrocede y se expande el siguiente nodo más profundo.

Como resultado, el método va explorando un «camino actual» y no siempre se encuentra el nodo de profundidad mínima.

En este caso, el algoritmo general se ve adaptado teniendo en cuenta las siguientes consideraciones: los nuevos sucesores se añaden al inicio de la lista abierta, esta lista funcionará como una pila (insertando al principio y extrayendo también del principio) y siempre extraeremos el nodo más profundo. Al guardar todos los sucesores de un nodo expandido en abierta, se permite la «vuelta atrás».

El análisis de este algoritmo nos muestra que es **completo** (si se garantiza la eliminación de los estados repetidos dentro de una misma rama), pero **no es óptimo** (para operadores de coste uno), dado que no garantiza que siempre se encuentre aquella solución que está a la menor profundidad.

5.5. Búsqueda de coste uniforme

El caso anterior de la búsqueda en amplitud empleaba una asunción de que el coste de aplicación de cualquier acción (por tanto, el coste de elegir una rama) era siempre igual a 1, por lo que el coste total del camino era el número de niveles en el que se encontraba un determinado nodo. Pero ¿qué sucede cuando el coste de las acciones no es igual para todos los nodos y transiciones dentro del entorno? Por ejemplo, en el caso de encontrar la ruta más corta en un grafo.

Estado: estancia en una ciudad

Coste de un operador: distancia por carretera a la ciudad vecina

Operadores: ir a una ciudad vecina

Coste de un plan: suma de distancias entre las ciudades visitadas

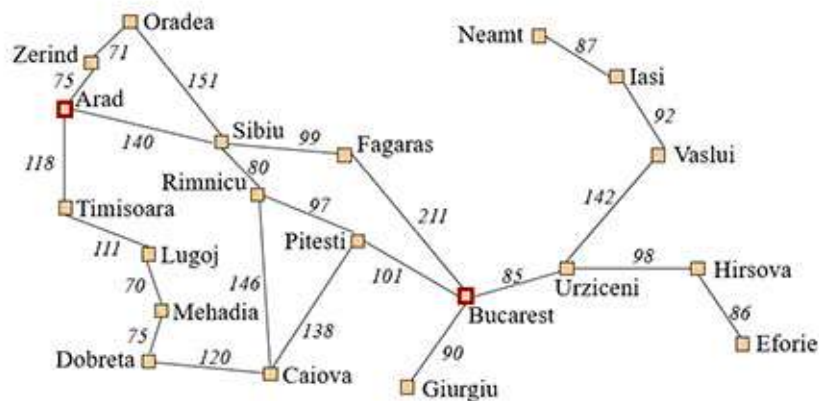
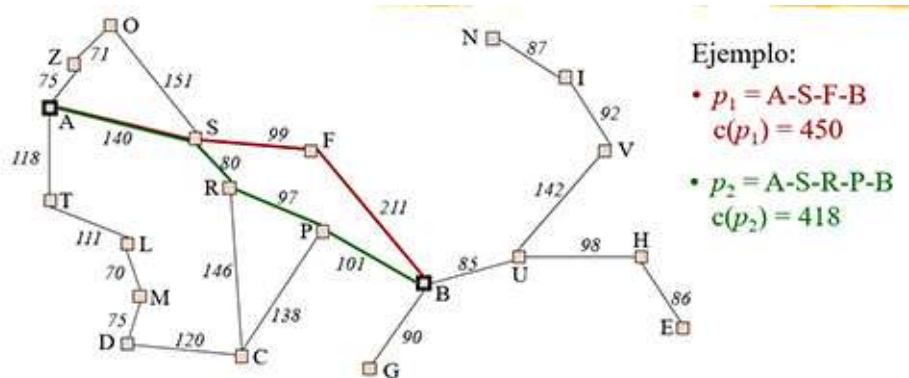


Figura 19. Grafo esquemático de carreteras.

En este caso, la exploración de caminos empleando el algoritmo de búsqueda en amplitud que garantizaba la solución óptima falla.



Ejemplo:

• $p_1 = A-S-F-B$
 $c(p_1) = 450$

• $p_2 = A-S-R-P-B$
 $c(p_2) = 418$

Problema:

- La búsqueda en amplitud encuentra el nodo meta de menor profundidad; éste puede *no* ser el nodo meta de coste mínimo
- $\text{prof.}(B_{p_1}) = 3 < 4 = \text{prof.}(B_{p_2}) \quad / \quad c(p_1) = 450 > 418 = c(p_2)$

Figura 20. La búsqueda en amplitud, que asume coste 1, falla para encontrar el camino óptimo.

Para resolver este tipo de escenario en el que el coste no es igual para todas las acciones (pero sí positivo en todos los casos), tenemos el algoritmo de búsqueda de coste uniforme (inglés: *uniform cost search*, *UCS*).

Empleando el mismo algoritmo general de búsqueda, aplicamos la idea de dirigir la búsqueda por el coste de los operadores. Supondremos que existe una función $g(n)$ que permite calcular el coste mínimo para llegar del nodo inicial al nodo n y expandiremos primero el nodo de menor coste g .

En este algoritmo, almacenaremos cada nodo en base a su valor de g , por lo tanto, la inserción de nuevos nodos en la lista de candidatos abierta se ordenará de modo ascendente según su valor g .

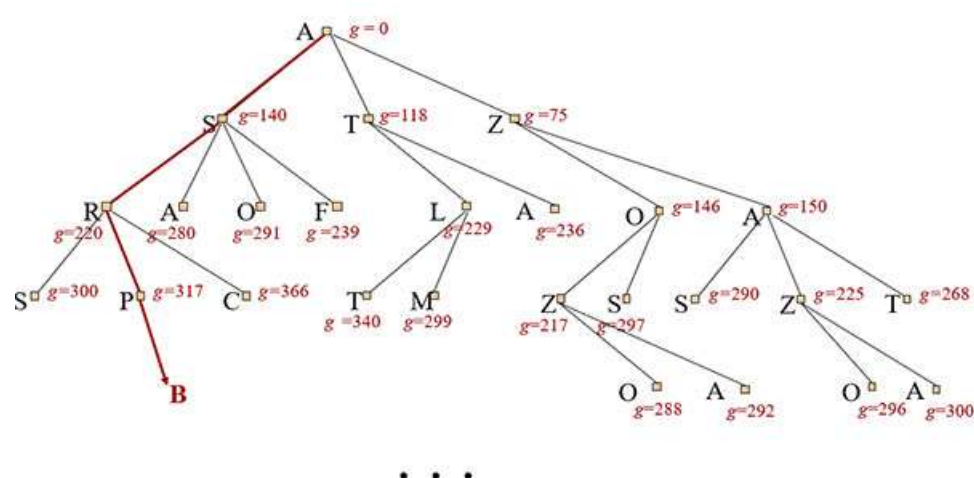


Figura 21. Árbol de exploración de una búsqueda uniforme.

Este algoritmo es completo y óptimo al tener todos los costes con valores enteros positivos y, por tanto, la sucesión de valores de g no está acotada y siempre se expande de acuerdo al orden de inserción que se basa en esta misma función.

5.6. Referencias bibliográficas

Russell, S. y Norvig, P. (2004). *Inteligencia Artificial: Un Enfoque Moderno*. Madrid: Pearson Educación.

No dejes de leer

Resolución de problemas

Russell, S. y Norvig, P. (2004). Resolver problemas mediante búsqueda. En. Russell, S. y Norvig, P. (Eds.), *Inteligencia artificial. Un enfoque moderno* (pp. 67-107). Madrid: Pearson Educación.

Este capítulo cubre los aspectos que fundamentan todos los inconvenientes de la resolución de problemas por medio de búsqueda.

A fondo

Problemas resueltos de inteligencia artificial

Billhardt, H., Fernández, A. y Ossowski, S. (2015). *Inteligencia artificial. Ejercicios resueltos*. Madrid: Editorial Universitaria Ramón Areces..

Se presenta una amplia colección de ejercicios resueltos de varios temas tratados en el curso. En este tema conviene repasar los ejercicios de búsquedas no informadas (capítulo 1).

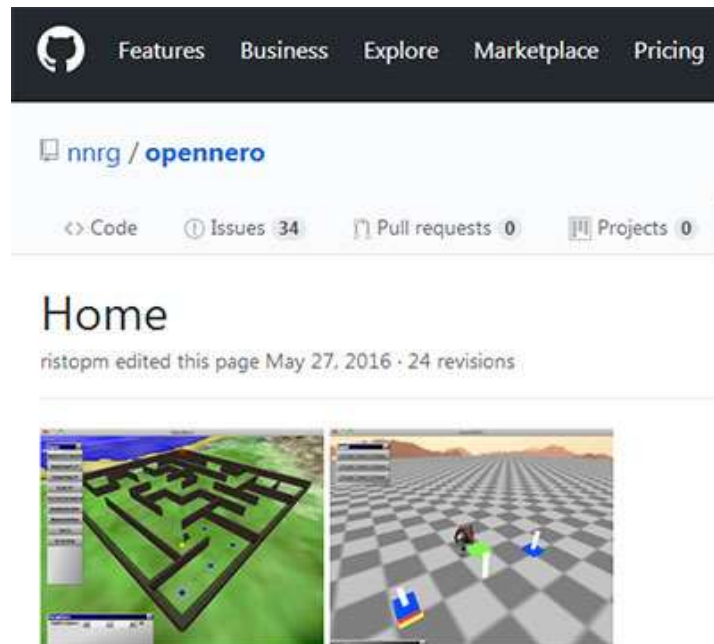
Webgrafía

OpenNERO

OpenNERO es una plataforma de software de código abierto diseñada para investigación y educación en Inteligencia Artificial. El proyecto se basa en el juego *Neuro-Evolving Robotic Operatives (NERO)*, desarrollado por estudiantes de posgrado y pregrado del Grupo de Investigación de Redes Neuronales y del Departamento de Ciencias de la Computación de la Universidad de Texas, en Austin.

En particular, OpenNERO se ha utilizado para implementar varias demostraciones y ejercicios para el libro de texto de Russell y Norvig: *Inteligencia Artificial: Un Enfoque Moderno*. Estas demostraciones y ejercicios ilustran métodos de IA como la búsqueda de fuerza bruta, búsqueda heurística, *scripting*, aprendizaje de refuerzo y computación evolutiva, y problemas de IA como correr laberintos, pasar la aspiradora

y la batalla robótica. Los métodos y problemas se implementan en varios entornos diferentes (o *mods*).

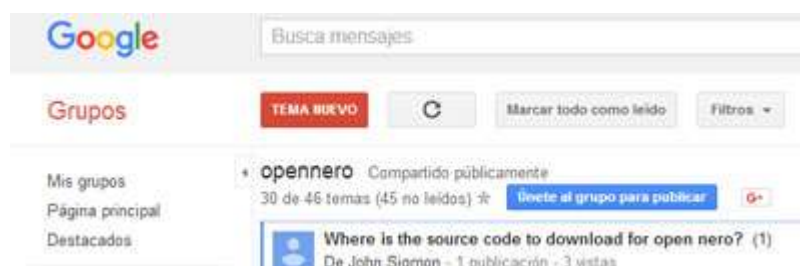


Accede a la página web a través del aula virtual o desde la siguiente dirección web:

<https://github.com/nnrq/opennero/wiki>

Grupo de desarrolladores de OpenNero en GoogleGroups

Grupo de Google en el que los desarrolladores opinan y en el que se pueden resolver las dudas que vayan surgiendo.



Accede a la página web a través del aula virtual o desde la siguiente dirección web:

<https://groups.google.com/forum/#!forum/opennero>

1. ¿Qué es una búsqueda offline?

- A. Aquella que se realiza antes de empezar a ejecutar cualquier acción sobre el entorno del agente.
- B. La que se hace sin conexión a Internet.
- C. En la que solo existen dos acciones en cada estado.
- D Todas son correctas.

2. ¿Qué es una búsqueda online?

- A. La que emplea buscadores de Internet para alcanzar el estado meta.
- B. La que no tiene estados meta bien definidos.
- C. La que toma decisiones mientras realiza búsquedas acotadas.
- D. Todas son correctas.

3. ¿Qué es una acción en un modelo de búsqueda?

- A. Es una operación que cambia el estado de alguna manera.
- B. Es una variable del entorno.
- C. Es una operación que el agente puede estudiar para ver si le permite acceder al estado meta.
- D. La A y la C son correctas.

4. Un estado para este tipo de problemas es:

- A. Una colección de variables que presentan estructura.
- B. Un «identificador» sin estructura, pero diferenciable entre sí.
- C. Un objetivo que no se puede alcanzar.
- D. Todas son correctas.

5. La búsqueda en amplitud es:

- A. Completa, pero no óptima.
- B. Completa y óptima.
- C. Incompleta.
- D. Poco compleja.

6. ¿Una búsqueda es óptima?

- A. Si encuentra la solución en poco tiempo.
- B. Si encuentra la solución que tiene asociado un menor coste (por ejemplo, número de acciones).
- C. Si no comente errores al duplicar estados.
- D. La A y la C son correctas.

7. La búsqueda en profundidad es:

- A. Completa para todos los casos.
- B. Óptima para todos los casos.
- C. Muy eficiente si se toma la rama correcta y la profundidad de la solución es elevada.
- D. Incompleta y óptima.

8. La búsqueda de coste uniforme:

- A. Asume un coste positivo para todas las acciones.
- B. Encuentra la solución óptima.
- C. Es completa.
- D. Todas son correctas.

9. Los estados repetidos en un árbol de búsqueda, ¿son un problema?

- A. No, nunca, todos los algoritmos los filtran automáticamente.
- B. Sí, pero se pueden filtrar en muchos casos los bucles que se formen.
- C. Sí, cuando el algoritmo explora siempre en el mismo orden los nodos pendientes.
- D. B y C son correctas.

10. Los algoritmos de búsqueda no informada:

- A. Indican el orden de las acciones para que se pueda alcanzar un estado meta.
- B. Expanden nodos que representan estados alcanzados por medio de las acciones del agente.
- C. Tienen en cuenta el conocimiento *a priori* de los expertos que los programan.
- D. A y B son correctas.