



${\it Rush~Hour}.$ Solucionador y clasificador de dificultad de mapas en Haskell.

Carmen Toribio Pérez (22M009) Marcos Carnerero Blanco (22M039)

Índice general

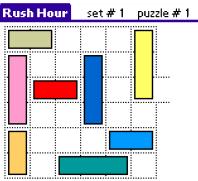
1 Introducción

1.1 Rush Hour. Contexto.

Rush Hour es un conocido rompecabezas de bloques deslizantes inventado por Nob Yoshigahara en la década de 1970. El juego consta de un tablero de 6x6 casillas que simula un aparcamiento donde se aparcan coches (que ocupan dos posiciones) y camiones (que ocupan tres). El objetivo es conseguir que uno de los coches (el rojo, siempre en la tercera fila) llegue a la salida, moviendo los otros vehículos. Además, los movimiéntos de los vehículos tienen ciertas restricciones:

- Un movimiento supone desplazar un vehículo en línea recta tantas posiciones como se desee. Es decir, si el coche está en horizontal, a la izquierda o a la derecha; y si el coche está en vertical, arriba o abajo.
- Los vehículos no pueden rotar ni atravesar otros vehículos.
- Los vehículos no pueden salir del aparcamiento.





1.2 Objetivo de la práctica.

El objetivo de esta práctica consiste en desarrollar un clasificador de dificultad de mapas de Rush Hour. Para ello:

- Se ha desarrollado un programa que resuelve mapas de manera óptima utilizando el algoritmo A*, encontrando el mínimo número de movimientos necesarios.
- Se ha propuesto una fórmula explicada con detalle en la **sección 3** que, considerando varios factores, clasifica los mapas en 4 niveles: principiante (beginner), intermedio (intermediate), avanzado (advanced) y experto (expert).

2 Algoritmo A*.

El algoritmo A* es una técnica de búsqueda de ruta que encuentra el camino más corto entre un punto de partida y un destino en un grafo ponderado. Utiliza una función heurística para estimar la distancia al destino, lo que hace que sea más eficiente que otros algoritmos de búsqueda como BFS (búsqueda en amplitud) o DFS (búsqueda en profundidad).

A* combina la búsqueda por costo uniforme y la búsqueda heurística, utilizando una función de evaluación f(n) = g(n) + h(n), donde g(n) es el costo acumulado y h(n) es la función de la heurística.

En concreto, en esta práctica:

- Función heurística: $h(n) = 1 + k \text{ con } k = \text{cantidad de véhiculos bloqueando el camino entre el coche objetivo y la salida, ya que como mínimo será necesario mover el propio coche y los coches que bloquean su camino.$
- Costo acumulado: El coste entre estados siempre será 1, por lo que g(h) = número de movimientos realizados.
- Cola de prioridad: Usamos un Data. Set que ordenamos según el valor de f(n), para asegurar que siempre procesamos el nodo con menor costo estimado primero.

```
Algorithm 1 Pseudocódigo de A* para Rush Hour
```

```
Inicializar algoritmo con el estado inicial del tablero while queden estados por explorar do if nodo es solución then return camino solución y g(n) end if for movimiento válido no visitado previamente do Generar estados sucesores con los movimientos posibles de los vehículos if estado no visitado then Insertar el hijo a la frontera de búsqueda con f(n) = g(n-1) + h(n) + 1, donde g(n-1) es el costo del padre y h(n) es la heurística del hijo, con un paso más al haber movido un vehículo. end if end for end while
```

3 Calculo de la dificultad.

Una vez hallada la solución del tablero, calculamos su dificultad mediante la siguiente fórmula:

$$0.7 \cdot \text{stepScore}^{1.4} + 0.2 \cdot \sqrt{\text{movedCarsScore}} + 0.1 \cdot \text{simmetryScore}$$

Donde:

- stepScore: número de movimientos necesarios para resolver el tablero, obtenido directamente del algoritmo A*.
- movedCarsScore: proporción de coches (%) que se han movido al menos una vez durante la resolución.
- **simmetryScore**: grado de simetría del tablero, medido como el porcentaje de coches en posiciones simétricas respecto a uno de los ejes.

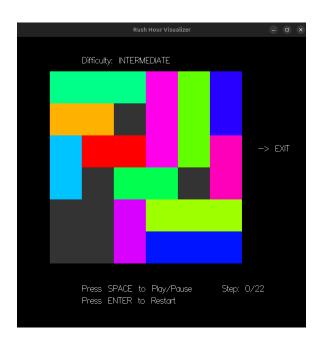
Justificación de la forma de la función

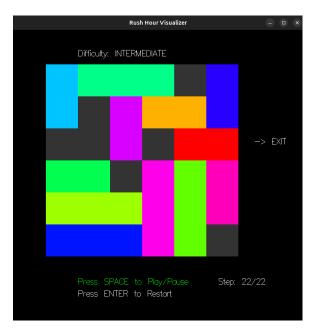
- El factor 0.7 y la potencia 1.4 sobre stepScore introducen una penalización *supralineal*: a mayor número de pasos, la dificultad crece más rápido que linealmente. De este modo, soluciones muy largas reciben un castigo significativamente mayor que las moderadas.
- El factor 0.2 y la aplicación de la raíz cuadrada sobre movedCarsScore atenúan la variación en el número de coches movidos. Esto evita que un pequeño aumento en coches movidos se traduzca en un salto excesivo de dificultad, haciendo la curva de penalización más suave.
- El factor 0.1 sobre simmetryScore suma un componente lineal que recompensa tableros más simétricos (menos coches fuera de espejo), reflejando que la simetría suele facilitar la resolución.

En conjunto, esta combinación de pesos y transformaciones no lineales (potencia mayor que 1 para enfatizar valores altos, raíz cuadrada para suavizar) permite calibrar con flexibilidad la importancia relativa de cada métrica en el nivel de dificultad final.

4 Visualización del tablero.

Para complementar la práctica y hacerla más atractiva visualmente, hemos implementado un módulo que muestra el tablero en una ventana emergente. Esto no solo mejora la experiencia del usuario, sino que también facilita la verificación visual de que la solución propuesta es correcta.





Para lograr esta visualización, se ha utilizado la librería Gloss.

Además, la interfaz no solo muestra el tablero, sino que incluye funcionalidades como iniciar o pausar la animación de la solución, reiniciarla y mostrar el paso actual.

En cuanto a la selección de colores, se ha implementado un método que asigna un color distinto a cada letra del abecedario, distribuyéndolos homogéneamente a lo largo del círculo cromático de forma no lineal. Se han evitado los tonos cercanos al rojo, ya que este color está reservado exclusivamente para el coche que debe salir del tablero.

5 Librerías usadas.

Hemos utilizado varias librerías de Haskell que han facilitado el desarrollo del sistema, tanto en la visualización como en la gestión eficiente de los datos.

5.1 Librería gráfica: Gloss

Para facilitar la visualización del tablero y la animación de los movimientos, hemos empleado la librería Gloss. Esta librería permite crear gráficos de forma sencilla y eficiente, lo que la hace ideal para simulaciones como la nuestra. La hemos utilizado principalmente para:

- Visualización del tablero: Nos permite representar el estado del tablero de forma gráfica, mostrando los vehículos con distintos colores y su disposición sobre el mapa.
- Animación de movimientos con animate: Actualizamos el estado del tablero cada medio segundo, visualizando cómo se mueven los vehículos hasta alcanzar la solución.
- Interfaz de usuario con controles básicos: Permite pausar, reiniciar y salir del juego mediante teclas, mejorando así la experiencia del usuario.

Aunque esta librería no permite incorporar atajos de teclado más complejos ni acceder al portapapeles (lo que hubiese sido útil, por ejemplo, para introducir el mapa directamente desde la interfaz), su facilidad de uso y su integración con Haskell nos hicieron decantarnos por ella.

5.2 Librería de estructuras: Data

Dada la complejidad del proyecto, era necesario gestionar de forma eficiente los estados del tablero y las posiciones de los vehículos. Para ello, hemos utilizado varias estructuras de datos proporcionadas por el módulo Data de Haskell:

- Data.Map: Para representar los estados del tablero, analizarlos, almacenarlos y pasarlos como argumentos.
- Data.Set: Para gestionar las posiciones ocupadas por los vehículos.
- Data.List: Para la manipulación de listas y la generación de movimientos válidos, con funciones como find.

6 Estructura general del programa.

6.1 Módulos

Los módulos del proyecto están organizados de la siguiente manera:

Módulo	Función
AStar	Implementación genérica del algoritmo A*
BoardUtils	Definición de tipos, parser de los mapas y cálculo de movimientos posibles del tablero
Difficulty	Cálculo de la dificultad del tablero dada una solución
Visualizer	Renderizado del mapa con Gloss y bucle de servicio
Main	Instanciación de métodos específicos para A* como la heurística e inicialización de la
	ejecución del programa

6.2 Tipos declarados.

En cada módulo hemos definido los tipos necesarios para representar el estado del tablero, los vehículos y las métricas de dificultad. Hemos utilizado varios type para mejorar la legibilidad y el mantenimiento del código, mientras que los data se han empleado principalmente como si fueran *structs* de C, agrupando en un solo tipo toda la información relevante para los cálculos del módulo correspondiente.

A continuación, mostramos la implementación de los tipos declarados:

```
-- Módulo: Board Utils
type Position = (Int, Int) -- (fila, columna)
data Orientation = Horizontal | Vertical deriving (Eq. Ord)
data Car = Car
  { carId :: Char, -- Identificador del coche (A-Z)
    positions :: [Position], — Lista de posiciones ocupadas por el coche
    orientation :: Orientation -- Orientación del coche (Horizontal o Vertical)
  deriving (Eq. Ord)
type Board = [Car] -- Lista de coches en el tablero
module Difficulty where
data SolutionMetrics = SolutionMetrics
  { steps :: Int, — Número de movimientos en solución óptima
    movedCars :: Int, — Cantidad de coches diferentes movidos
    carCount :: Int, -- Cantidad total de coches en el tablero
    symmetryScore :: Int — Grado\ de\ simetria\ (0-100)
  deriving (Show)
-- Módulo: Visualizer
type Step = Int
data World = World
  { steps :: [Board] — Lista de tableros que representan los pasos de la solución
  , current :: Step — Índice del paso actual en la lista de pasos
  , playing :: Bool — Indica si el visualizador está en modo "play"
    difficultyLabel :: String -- Etiqueta de dificultad del tablero
```

7 Posibles mejoras y optimizaciones

Dada la naturaleza de la práctica, hemos optado por una solución funcional básica, priorizando la claridad y la facilidad de implementación. No obstante, hemos identificado diversas áreas susceptibles de mejora y optimización:

- Optimización de la heurística: La heurística actual es sencilla y no considera la disposición de vehículos que, aunque no bloqueen directamente al coche objetivo, sí limitan su movilidad de forma indirecta.
- Paralelización de la búsqueda: Dado que el algoritmo A* explora múltiples nodos en cada iteración, sería posible diseñar una versión paralela que aproveche mejor los recursos computacionales, especialmente en sistemas multinúcleo.
- Mejora de la visualización: Se podrían incorporar controles avanzados, como avanzar/retroceder paso a paso por la solución o permitir la interacción directa con el tablero para probar movimientos manuales.
- Optimización de la gestión de estados: El uso de estructuras más eficientes, como tries o tablas hash, podría reducir significativamente el coste de exploración en tableros complejos con gran número de estados.
- Generación de tableros aleatorios: Implementar un generador de niveles con dificultad controlada permitiría evaluar automáticamente el rendimiento del sistema y probarlo con una mayor variedad de configuraciones.
- Mejora de la interfaz de usuario: Una interfaz gráfica más completa permitiría, por ejemplo, cargar tableros desde archivo, introducirlos manualmente o incluso compartirlos mediante un identificador único.

8 Conclusiones

El sistema desarrollado permite calcular de forma consistente la dificultad de un tablero utilizando una solución óptima obtenida mediante el algoritmo A*, lo que demuestra la aplicabilidad de algoritmos heurísticos en problemas de planificación y búsqueda.

Las estructuras inmutables de Haskell han resultado ventajosas para gestionar el estado de forma segura, aunque han exigido técnicas específicas de optimización para mantener un buen rendimiento. El paradigma funcional, con su enfoque en la composición y las funciones de orden superior, ha facilitado una modelización concisa y expresiva del problema.

Además, la visualización mediante la librería Gloss ha contribuido a mejorar la experiencia de usuario, permitiendo observar en tiempo real el proceso de resolución del tablero.

En conjunto, consideramos que el sistema cumple satisfactoriamente los objetivos planteados y ofrece una base sólida para futuras extensiones.