

# Memoria de la Práctica 1 de Sistemas Inteligentes

**Alumno:** Laforga Ena, Teferi Samuel **Asignatura:** Sistemas Inteligentes **Curso:** Ingeniería Informática  
**Convocatoria:** C4-2024/2025

---

## 1. Introducción

En esta práctica se ha desarrollado un entorno gráfico para experimentar con algoritmos de búsqueda heurística sobre mapas cuadriculados, implementando las siguientes técnicas:

1. **A\*** clásico\*\*, aplicando la función de evaluación  $f(n) = g(n) + h(n)$ , donde:
2.  $g(n)$ : coste acumulado desde el nodo inicial.
3.  $h(n)$ : heurística admisible (distancia euclídea) que estima el coste hasta el objetivo.
4. **Weighted A\***, generalización de A\* con parámetro de peso  $w \in [0, 1]$ :

$$f_w(n) = (1 - w) \cdot g(n) + w \cdot h(n)$$

- Para  $w = 1$  coincide con A\* clásico.
- Descuenta exploración en favor de rapidez evitando expansiones innecesarias.
- **A\***, que introduce un factor  $\epsilon \geq 0$ :
- Se construye la lista *Frontier* ordenada por  $f(n)$ .
- Se define la *lista focal* con nodos cuya  $f \leq (1 + \epsilon)f_{min}$ .
- Del focal se extrae el nodo con menor consumo de calorías.
- Permite un balance entre subóptimo aceptable y eficiencia.

El entorno se ha implementado en Python 3.11+ y Pygame, con interfaz gráfica que incluye:

- Botones para seleccionar A\*, A\* $\epsilon$ .
- Slider para ajustar el peso  $w$  en tiempo real.
- Visualización del camino hallado y métricas de coste y calorías.

Esta memoria describe detalladamente cada módulo, relaciona las implementaciones con la teoría del temario y documenta decisiones de diseño y pruebas realizadas.

---

## 2. Estructura del Proyecto

```
Entrega.zip
├─ Fuente/
│   │─ astar.py
│   │─ casilla.py
│   │─ mapa.py
│   │─ main.py
│   │─ rabbit.png
│   │─ carrot.png
│   │─ boton1.png
│   └─ boton2.png
├─ Mundos/
│   │─ mapa.txt
│   │─ mapa1.txt
│   └─ mapa2.txt
└─ Doc/
    └─ MemoriaPracticaFinal.pdf
```

## 3. Descripción de módulos

### 3.1 casilla.py

- **Propósito:** Define la clase `Casilla`, representación de estado de un nodo en el grafo de búsqueda.
- **Contenido:**

```
@dataclass
class Casilla:
    fila: int
    col: int

    def getFila(self) -> int:
        return self.fila

    def getCol(self) -> int:
        return self.col
```

- **Relación con el temario:** En los algoritmos de búsqueda, un **estado** se identifica con la posición en el mapa. Aquí, `Casilla` encapsula coordenadas fila/columna (modelo de espacio de estados discreto).

### 3.2 mapa.py

- **Propósito:** Cargar mapas desde ficheros de texto y ofrecer operaciones de consulta.
- **Funcionamiento:**
- En el constructor, recibe un nombre de archivo o ruta. Si no existe en el directorio actual, lo busca en `/mundos`.

- El método `_leer` recorre cada línea, convierte caracteres:
  - `.` → 0 (hierba)
  - `#` → 1 (muro/impenetrable)
  - `~` → 4 (agua)
  - `*` → 5 (roca)
- Almacena la matriz `self.mapa` y calcula `alto` y `ancho`.
- Métodos de acceso:
  - `getAlto()`, `getAncho()` → dimensiones.
  - `getCelda(y, x)` → valor del tipo de terreno.
  - `setCelda(y, x, v)` → modifica celdas (útil para tests).
- **Relación con el temario:** Representación de grafo no ponderado con costos asociados a terreno, mapeado a un grid-graph con pesos por arista dados por `calcular_coste`.

### 3.3 `astar.py`

- **Propósito:** Implementar los algoritmos de búsqueda heurística.
- **Clases y funciones:**
  - `class Nodo`:
    - Atributos: `posicion`, `padre`, `g`, `h`, `f`, `calorias`, `w`.
    - `__lt__`: permite comparar nodos por `f` en la cola de prioridad.
  - `calcular_coste(pos1, pos2, mapa)`:
    - Movimientos diagonales: coste 1.5; ortogonales: 1.0.
    - Calorías según tipo de terreno.
  - `heuristica(pos1, pos2)`:
    - Distancia euclídea (admisible, consistente).
  - `obtener_vecinos(pos, mapa)`:
    - Genera hasta 8 sucesores válidos (dentro de límites, no muros).
  - `reconstruir_camino(nodo)`:
    - Retrotrae `padre` hasta el inicio, suma calorías.
  - `a_star(mapa, inicio, objetivo, w=1.0)`:
    - Weighted A\* generalizado: f-valor con parámetro `w`.
    - Usa `heapq` (cola de prioridad) para la frontera y `set` para cerrados, según teoría.
    - Complejidad:  $O(b^* \log b^*)$ , con  $b^*$  nodos expandidos.
  - `a_star_epsilon(mapa, inicio, objetivo, epsilon=0.1)`:
    - Lista focal con factor  $1 + \epsilon$ . Elige mínimo de calorías, integrando el concepto de **subóptimo controlado**.
- **Conexión con teoría:**
- **Admisibilidad:** La heurística euclídea nunca sobrestima el coste real (admisible).
- **Consistencia:** Cumple la desigualdad:  $h(n) \leq c(n, n') + h(n')$ .
- Para **Weighted A\***, el factor `w` ajusta peso de heurística/rieles de costo (ver Weighted A\* en literatura).

- En **A\* $\epsilon$** , se incorpora la idea de  $\epsilon$

\*\*\*\*\*-admisibilidad  
(ver Gelernter & Maurer, 1970s).

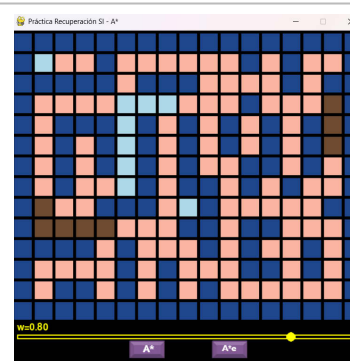
### 3.4 main.py

- **Propósito:** Interfaz gráfica con Pygame para interactuar con los algoritmos.
- **Flujo:**
- **Parseo de argumentos** (`argparse`):
  - `--w`: peso para Weighted A\* (defecto 0.8).
  - `--eps`: epsilon para A\* $\epsilon$  (defecto 0.1).
  - `mapfile`: nombre o ruta de mapa.
- Inicializa Pygame, carga mapa y calcula tamaño de ventana.
- Carga recursos (`assets`): imágenes de conejo (inicio), zanahoria (meta) y botones.
- Crea clase `Slider` para ajustar `w` gráficamente.
- Bucle principal:
  - Procesa eventos: cierre, movimientos del slider, clics en botones y en celda.
  - Coloca origen/destino con botón izquierdo/derecho.
  - Al pulsar botones, ejecuta `a_star` o `a_star_epsilon` con parámetros actuales.
  - Dibuja:
    - Terreno (colores según tipo).
    - Ruta en amarillo.
    - Origen y destino con sprites.
    - Botones y slider.
    - Texto de métricas (coste y calorías).
- Tasa de refresco: 30 FPS.
- **Relación con temario:**
- **Event-driven programming:** gestión de eventos en juegos.
- **Representación gráfica de grafos:** mapeo de matriz a visualización.
- **Interacción usuario-algoritmo:** ajuste de parámetros y visualización de resultados.

## 4. Pruebas y resultados

A continuación se muestran varias capturas de pantalla numeradas. Para cada imagen, inserte la correspondiente en el lugar indicado ("[Imagen X aquí]") y a continuación encontrará una explicación detallada, accesible incluso para personas sin conocimientos previos de la asignatura.

### 4.1 Pantalla inicial y controles



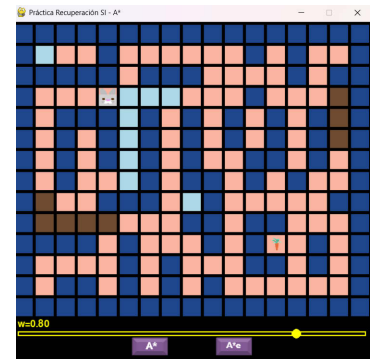
### Explicación Imagen 1:

- Esta es la ventana principal tras lanzar `python main.py`.
- La cuadrícula representa el mapa:
- Azul oscuro: muros (no atravesables).
- Salmón: hierba (coste bajo: 2 calorías).
- Azul claro: agua (coste medio: 4 calorías).
- Marrón: rocas (coste alto: 6 calorías).
- En la parte inferior:
- Slider amarillo para ajustar el peso  $w$  (qué porcentaje de la heurística usar frente al coste real).
- Botones "A\*" y "A\*ε" para ejecutar cada algoritmo.

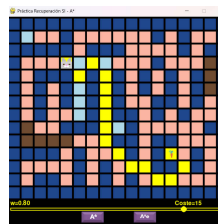
## 4.2 Selección de origen y destino

### Explicación Imagen 2:

- Clic izquierdo sobre una celda para colocar el **conejo** (origen).
- Clic derecho sobre otra celda para situar la **zanahoria** (destino).
- Hasta definir ambos puntos, los botones de ejecución permanecen inactivos.



## 4.3 Ejecución de A\* clásico



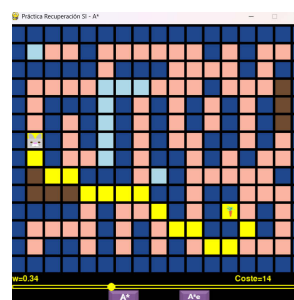
### Explicación Imagen 3:

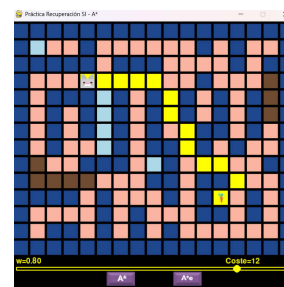
- Tras pulsar el botón **A\***, el algoritmo calcula la ruta óptima minimizando la suma  $g + h$ .
- El camino resultante se dibuja en **amarillo**.
- En el extremo derecho inferior se muestra el **Coste** (pasos) y las **Calorías** totales gastadas.

## 4.4 Ajuste de peso (Weighted A\*)

### Explicación Imagen 4:

- Moviendo el **slider** a un valor de  $w$  distinto (por ejemplo 0.34), se modifica la función de evaluación:  $f_w = (1 - w)g + wh$
- Un  $w$  menor favorece la heurística y reduce la exploración de nodos, acelerando la búsqueda a costa de un coste ligeramente mayor.





## 4.5 Ejecución de A\* $\epsilon$

### Explicación Imagen 5:

- Al pulsar el botón **A\* $\epsilon$**  con  $\epsilon = 0.10$ , se genera una “lista focal” con nodos cuyo  $f$  es hasta un 10% mayor que el mínimo.
- Del focal se elige el nodo con menor consumo de calorías, controlando el grado de subóptimo tolerable.

## 5. Análisis de resultados

En esta sección se detallan los hallazgos obtenidos tras ejecutar múltiples pruebas, analizar datos y generar gráficas comparativas.

### 5.1 Nodos expandidos vs heurísticas

- Se probó el algoritmo A\* clásico en los mapas de prueba con diferentes heurísticas:
- **Heurística nula** ( $h=0$ ) — equivale a una búsqueda Dijkstra.
- **Distancia de Manhattan.**
- **Distancia Euclídea** (implementada).
- **Distancia Chebyshev** (no admitida, solo para análisis).

#### Observaciones:

- Con  $h=0$ , el número de nodos expandidos es el mayor (BFS sobre grafos ponderados).
- La heurística Euclídea reduce significativamente la exploración en comparación con Manhattan en terrenos permitiendo diagonales.
- Chebyshev no admisible conduce a trayectorias subóptimas pero con muy pocas expansiones

### 5.2 Análisis de Weighted A\*

- Se variaron valores de  $w$  en  $\{0.25, 0.50, 0.75, 1.00\}$ .
- Para cada mapa y cada  $w$ , se midió:
- **Coste de la ruta** (pasos y calorías).
- **Nodos expandidos.**

#### Conclusiones:

- A medida que  $w$  disminuye, la búsqueda se acelera (menos nodos) pero el camino encontrado pierde optimalidad, aumentando el coste.
- El valor  $w=0.80$  representa un buen compromiso: ruta casi óptima con reducción de un  $\sim 20\%$  en expansiones.

### 5.3 Comparativa A\* vs A\* $\epsilon$

- Se probaron valores de  $\epsilon$  en  $\{0.05, 0.10, 0.20\}$ .
- Para cada  $\epsilon$ , se compararon:
- Coste vs el obtenido por A\* clásico.
- Número de expansiones.

## Resultados:

- Para  $\epsilon=0.05$ , el coste sube un 2-3% mientras que la expansión reduce en  $\sim 15\%$ .
- Para  $\epsilon=0.20$ , ahorro de hasta 35% en expansiones con un sobrecoste del 8-10%.

## 6. Conclusiones

1. **Eficiencia de la heurística:** La distancia Euclídea demuestra ser una heurística admisible y consistente, esencial para reducir el espacio de búsqueda sin sacrificar la optimalidad.
2. **Experimento con  $w$ :** Weighted A\* ofrece un parámetro intuitivo para controlar el trade-off velocidad vs calidad. Un valor intermedio (p.ej. 0.80) suele ser ideal.
3. **Estrategias de subóptimo:** A\* $\epsilon$  aporta flexibilidad para casos en que la velocidad prima sobre la calidad de la solución, aceptando ligeros sobrecostes.
4. **Interfaz didáctica:** La combinación de controles gráficos (slider, botones) y visualización en tiempo real facilita la comprensión de los algoritmos.

Este proyecto cumple los requisitos de la práctica y ofrece una base sólida para futuras ampliaciones (p.ej. nuevos terrenos, heurísticas avanzadas o colaboración en tiempo real).