

# Taller: Planificación de Rutas con Búsqueda Anytime (AW-A\*)

*Clase práctica guiada*

## Descripción general

En este taller los estudiantes ejecutarán, analizarán y **modificarán** un algoritmo de búsqueda *anytime*, específicamente **Anytime Weighted A\*** (AW-A\*), para resolver un caso de planificación de rutas en mapas con obstáculos. El objetivo es que comprendan *cuándo* y *cómo* la búsqueda *anytime* ofrece ventajas frente a enfoques tradicionales.

## Objetivos de aprendizaje

Al finalizar, el/la estudiante será capaz de:

- Explicar formalmente las propiedades de un algoritmo *anytime* (interruptibilidad, mejora progresiva y medida de calidad).
- Ejecutar el notebook `anytime_search_lab.ipynb` y **reproducir** resultados base en mapas de distinto tamaño.
- **Instrumentar** experimentos variando tiempo límite, pesos heurísticos y heurística.
- **Modificar** el código para evaluar efectos en tiempo/calidad y extraer conclusiones.
- Analizar comparativamente AW-A\*, A\* clásico y Greedy Best-First en escenarios con distintas densidades de obstáculos.

## Prerequisitos

- Python 3.x con `matplotlib`, `numpy`, `pandas` (u otro entorno que ejecute Jupyter).
- Conocimientos básicos de búsqueda informada (A\*, heurísticas) y manejo de notebooks.

## Material entregado

- Notebook: `anytime_search_lab.ipynb` (contiene: teoría resumida, implementación de AW-A\*, visualización, y bloque de *protocolo experimental* con baselines).

# Actividades (paso a paso)

## 1. Orientación y lectura de código

1.1 En el notebook, localiza:

- `class Node`: ¿qué guarda cada nodo? (`g`, `h`, `f`, puntero a `parent`).
- `heuristic(a,b)`: heurística Manhattan (justifica su admisibilidad en cuadrícula 4-conexa).
- `awastar(...)`: peso  $w$  en  $f(n) = g(n) + w h(n)$ , control de `max_time`, poda por cota superior.

1.2 Pregunta guía A:

- ¿Por qué decrementar  $w$  tiende a la optimalidad? ¿Qué ocurre si  $w$  es muy alto o cercano a 1?

## 2. Experimentos base

2.1 Ejecuta AW-A\* en un mapa  $41 \times 41$  con `max_time` en  $\{0.2s, 1.0s, 3.0s\}$ .

2.2 Registra la **longitud de la mejor ruta** para cada tiempo. Grafica *calidad vs tiempo* (perfil *anytime*).

2.3 Pregunta guía B: ¿Qué tan buena es la primera solución? ¿Cuánto mejora con tiempo adicional?

## 3. Modificaciones dirigidas

3.1 Sustituye la heurística Manhattan por **Euclidiana** y repite el experimento:

Listing 1: Heurística Euclidiana (sugerencia mínima)

```
import math
def heuristic(a, b):
    dx, dy = abs(a[0]-b[0]), abs(a[1]-b[1])
    return math.sqrt(dx*dx + dy*dy)
```

3.2 Ajusta pesos: prueba combinaciones de `w_start`  $\in \{2.0, 2.5, 3.0\}$ , `w_end` = 1.0, `w_step`  $\in \{0.25, 0.5\}$ .

3.3 Aumenta tamaño de mapa a  $1500 \times 1300$ , luego a  $2000 \times 2000$  y compara el % de mejora entre tiempo corto vs largo.

3.4 Pregunta guía C: ¿Qué combinación (heurística,  $w$ ) entrega mejor *calidad/tiempo*?

## 4. Estructura del mapa y rutas alternativas

4.1 Usa el generador con diferentes *aperturas extra* (p. ej., 0, 50, 150) para simular *mapa denso* vs *mapa abierto*.

4.2 Compara AW-A\*, A\* clásico y Greedy Best-First (con el mismo límite de tiempo).

4.3 Pregunta guía D: ¿En qué tipo de mapa AW-A\* ofrece mayor beneficio relativo? ¿Por qué?

## 5. Cierre y reflexión

- **Pregunta guía E:** ¿Cuándo preferirías *anytime* en un sistema real (juego, robótica, logística)?
- **Pregunta guía F:** ¿Qué limitaciones observaste (tiempos, sensibilidad a parámetros, etc.)?

## Entregables

- E1.** Notebook con ejecuciones y **modificaciones** realizadas (celdas claras y comentadas).
- E2.** Gráficas/tabla de resultados comparativos (perfiles *anytime*, tamaños de mapa, densidad de obstáculos).
- E3.** Informe breve (1–2 páginas) que responda las Preguntas Guía A–F y proponga al menos **un caso real adicional**.

## Rúbrica de evaluación

| Criterio                 | Excelente<br>(100 %)                                                  | Bueno (75 %)                                       | Aceptable<br>(50 %)                   | Insuficiente<br>(25 %)                     |
|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------|---------------------------------------|--------------------------------------------|
| Comprensión teórica      | Define y justifica propiedades <i>anytime</i> con ejemplos y límites. | Explica propiedades con ejemplos básicos.          | Menciona propiedades sin profundidad. | Confusiones o ausencia de explicación.     |
| Implementación y cambios | Ejecuta y modifica código de forma correcta y documentada.            | Ejecuta y modifica con detalles menores faltantes. | Ejecuta con pocos cambios.            | No ejecuta o provoca errores no resueltos. |
| Experimentos y análisis  | Diseña comparaciones, reporta métricas y discute hallazgos.           | Compara con análisis parcial.                      | Presenta resultados sin análisis.     | Resultados incompletos o sin interpretar.  |
| Aplicación al caso       | Conecta resultados con el caso (dron) y propone usos realistas.       | Conecta parcialmente.                              | Conexión débil o genérica.            | Sin conexión práctica.                     |

## Apéndice: Pseudocódigo mínimo de AW-A\*

```
#  $f(n) = g(n) + w * h(n)$ ; disminuir  $w \rightarrow 1.0$  mientras haya tiempo
best_path <- None; best_len <- +inf
t0 <- now()

for w in [w_start, w_start - step, ..., w_end]:
    if now() - t0 >= max_time: break
    OPEN <- priority queue by f; push(start)
    g_cost[start] <- 0
    CLOSED <- empty set

    while OPEN not empty and now() - t0 < max_time:
        n <- pop_min_f(OPEN)
        if n in CLOSED: continue
        CLOSED.add(n)

        if g(n) + h(n) >= best_len: continue    # poda por cota superior

        if n == goal:
            cand <- reconstruct(n)
            if |cand| < best_len:
                best_len <- |cand|; best_path <- cand
            break    # reducir w y refinar

        for each neighbor v of n (no obstaculo):
            ng <- g(n) + cost(n,v)
            if ng < g_cost.get(v, +inf):
                g_cost[v] <- ng
                push(OPEN, v with parent=n, f = ng + w*h(v))

return best_path
```

**Nota:** En el notebook provisto se incluye instrumentación para registrar la *mejor cota* a lo largo del tiempo y trazar el *perfil anytime*.