

# Tema 2:

# Resolución de Problemas con Técnicas de Búsqueda

Carlos García Martínez. Dept. IAN



# Tema 2: Búsqueda

- Ejemplo
- Condiciones necesarias
- Búsqueda ciega
- Búsqueda heurística
- Otros problemas
- Comentarios Finales

# Problema del Enrutado Web



# Condiciones Necesarias

- Modelo de representación de los estados ( $S$ )
- Estados iniciales ( $s_0$ )
- Representación de acciones ( $A: s \rightarrow s'$ )
- Estados / Función objetivo ( $s^* / O: s \rightarrow T|F$ )
- Función de coste ( $F: \{a_1, \dots, a_N\} \rightarrow R$ )
- Función mejor padre conocido ( $P: s \rightarrow s'$ )
- **Objetivo:** Encontrar un camino  $\{a_1, \dots, a_N\}$  que conecte el estado inicial con el estado final



# Representación

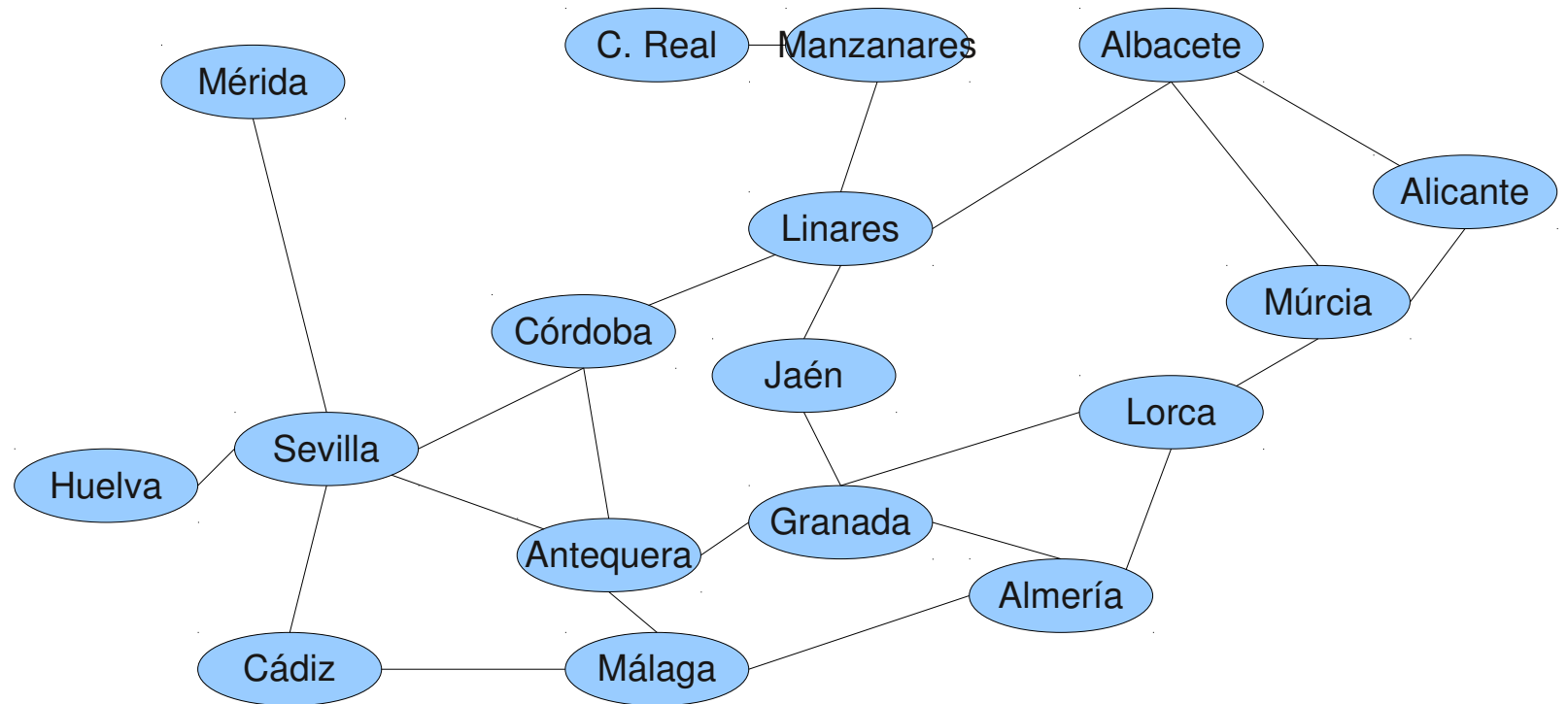




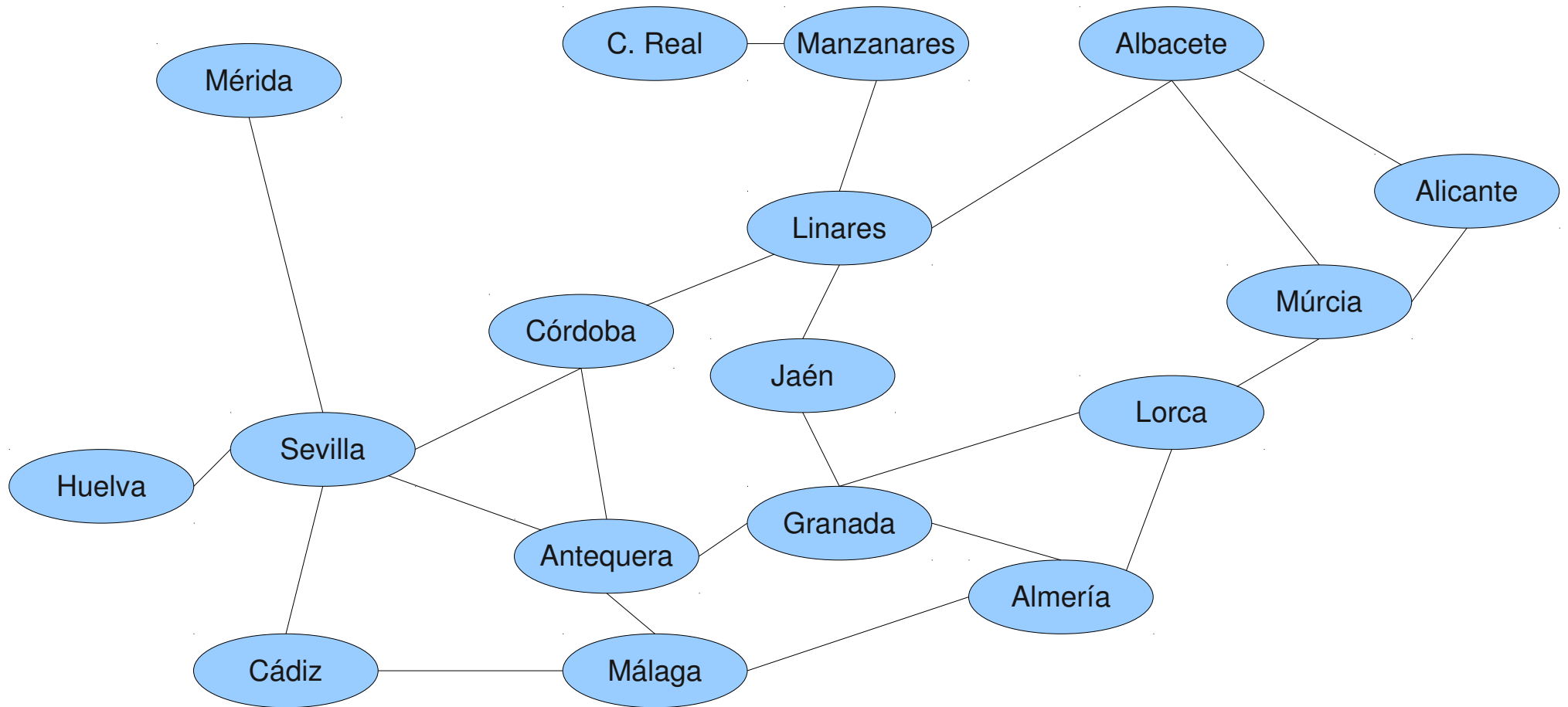
# Representación



# Representación



# Representación





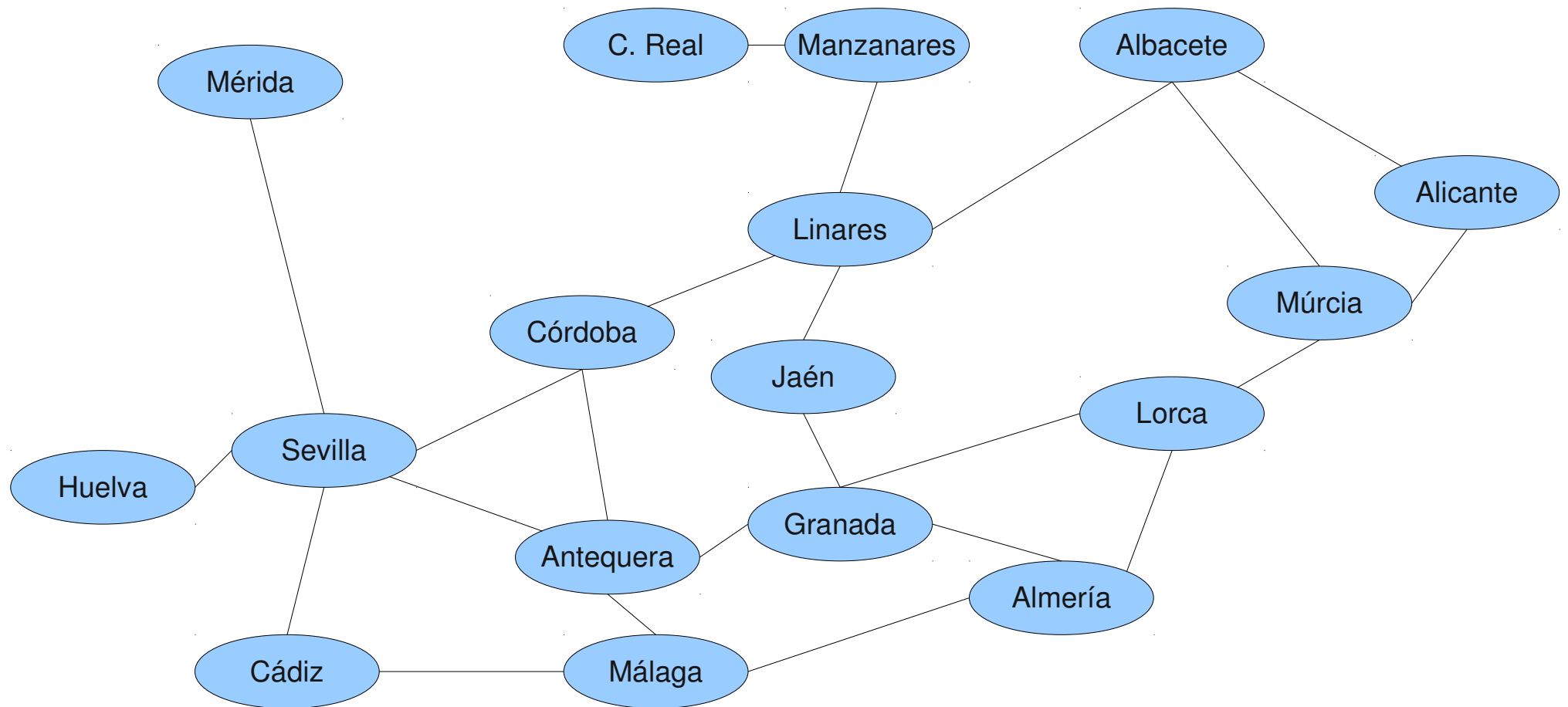
# Búsqueda sobre árboles

- 1) Frontera = {s0}
- 2) Mientras la Frontera no esté vacía
  - 1)  $actual = \text{extraer\_estado}(\text{Frontera})$ ;
  - 2) Si  $O(actual)$ , devolver camino;
  - 3) Para cada posible acción  $a_i$  desde actual
    - 1) Añadir resultado  $a_i(actual)$  en Frontera;
- 3) Devolver Fallo

# Búsqueda en Amplitud

- La frontera se implementa como una ***cola FIFO***
- Se selecciona el estado que antes se introdujo en la frontera
- Se selecciona uno de los estados correspondiente al camino de menor ***“longitud”***

# Búsqueda en Amplitud

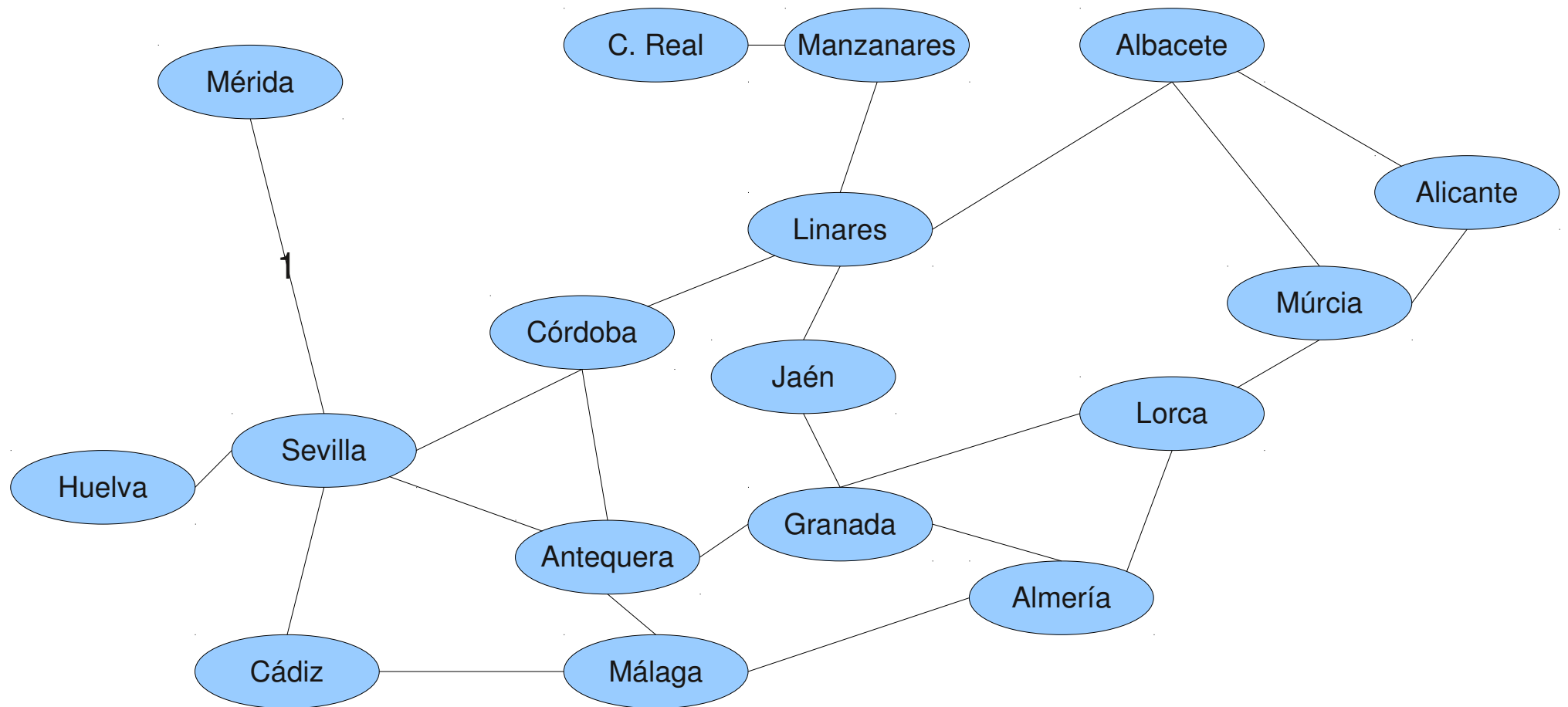




# Búsqueda sobre grafos

- 1) Frontera = {s0}; Explorados = {};
- 2) Mientras la Frontera no esté vacía
  - 1) actual = extraer\_estado(Frontera);
  - 2) Añadir actual a Explorados;
  - 3) Si O(actual), devolver camino;
  - 4) Para cada posible acción ai desde actual
    - 1) Si ai(actual) está en explorados, actualizar recursivamente coste, padre y descendientes
    - 2) Si no, si está en Frontera, actualizar coste y padre
    - 3) Si no, añadir ai(actual) a Frontera;
- 3) Devolver Fallo

# Búsqueda en Amplitud

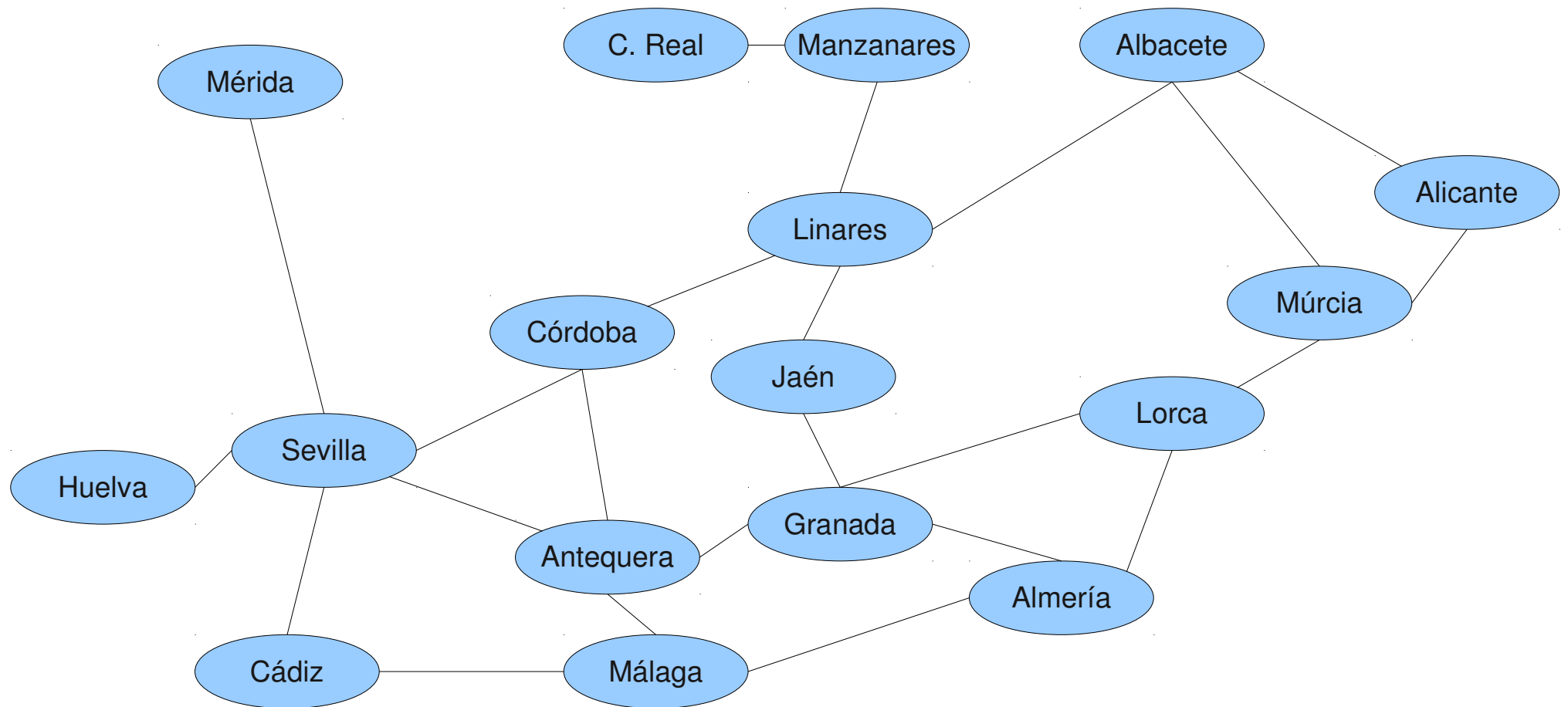


# Propiedades de la Búsqueda en Amplitud

- Ventajas:
  - Método *completo* y *óptimo*
- Desventajas
  - Gran complejidad temporal:  $O(n^p)$
  - Gran complejidad espacial:  $O(n^p)$



# Búsqueda en Profundidad: Pila



# Propiedades de la Búsqueda en Profundidad

- Ventajas:
  - Complejidad espacial reducida:  $O(n \cdot p)$
- Desventajas:
  - *No es óptimo*
  - *No es completo* (puede perderse en una rama infinita sin solución).
  - Gran complejidad temporal:  $O(n^p)$

# Búsqueda con retroceso

- Es una búsqueda en profundidad pero generando sólo un nodo hijo de cada nodo  $m$  (al volver a  $m$  se genera otro nodo distinto)
- Ventajas:
  - Complejidad espacial muy reducida:  $O(n)$
- Desventajas:
  - No es óptimo
  - No es completo (puede perderse en una rama infinita sin solución).
  - Gran complejidad temporal:  $O(n^p)$



# Búsqueda en profundidad limitada

- Igual que búsqueda en profundidad, sólo que se vuelve al alcanzar una profundidad máxima, en vez de un nodo hoja.
- Ventajas:
  - Evita quedar atrapado en una rama infinita.
  - Complejidad espacial:  $O(n \cdot p)$
- Inconvenientes:
  - No es completo.
  - No es óptimo.
  - Gran complejidad temporal:  $O(n^p)$

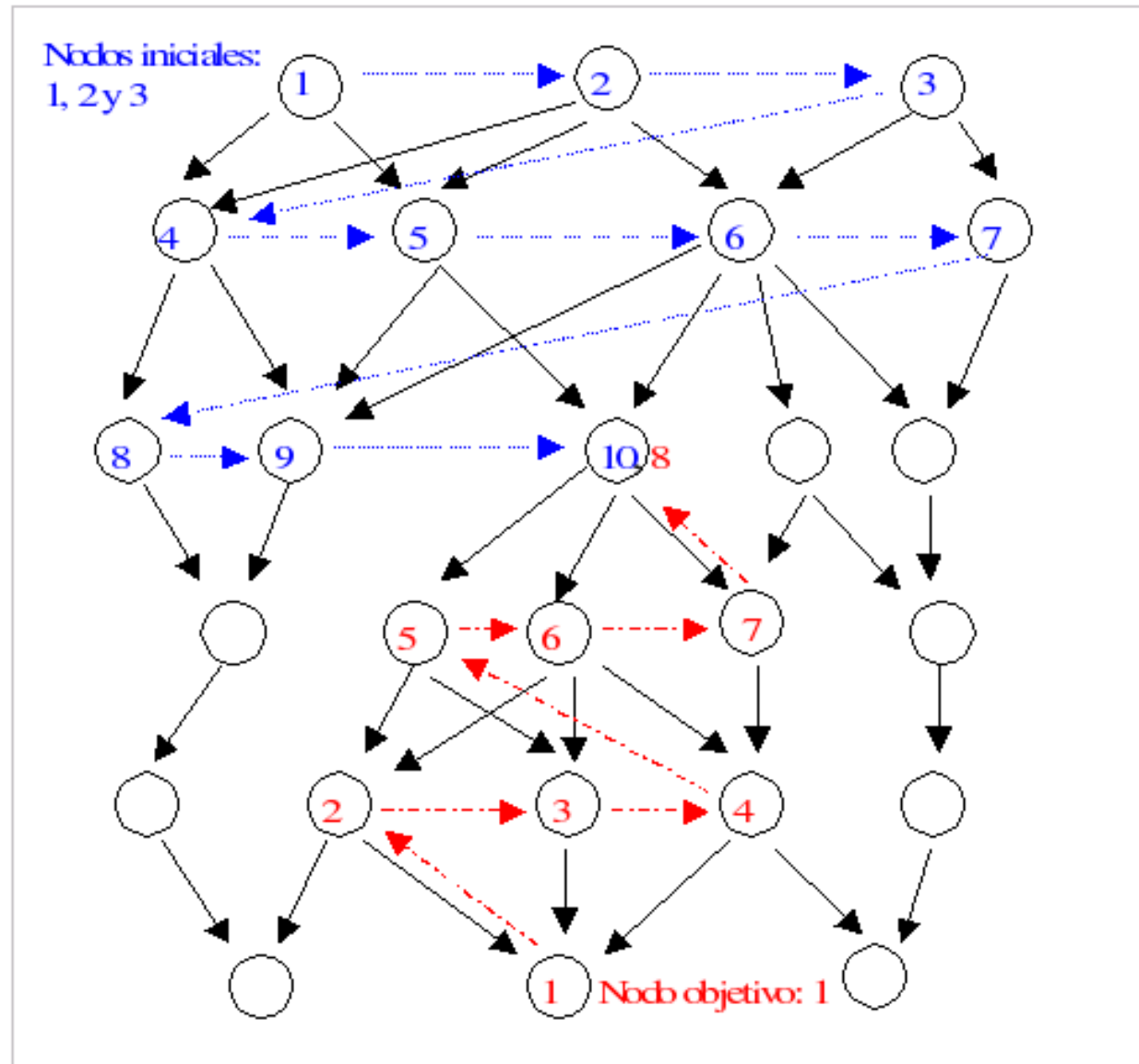
# Búsqueda en profundidad iterativa

- Aplicar el método de búsqueda en profundidad limitada, aumentando progresivamente la profundidad máxima si no se encuentra la solución.
- Ventajas:
  - Evita quedar atrapado en una rama infinita.
  - Método **completo** y **óptimo**
  - Complejidad espacial:  **$O(n \cdot p)$**
- Inconvenientes:
  - Gran complejidad temporal:  **$O(n^p)$**

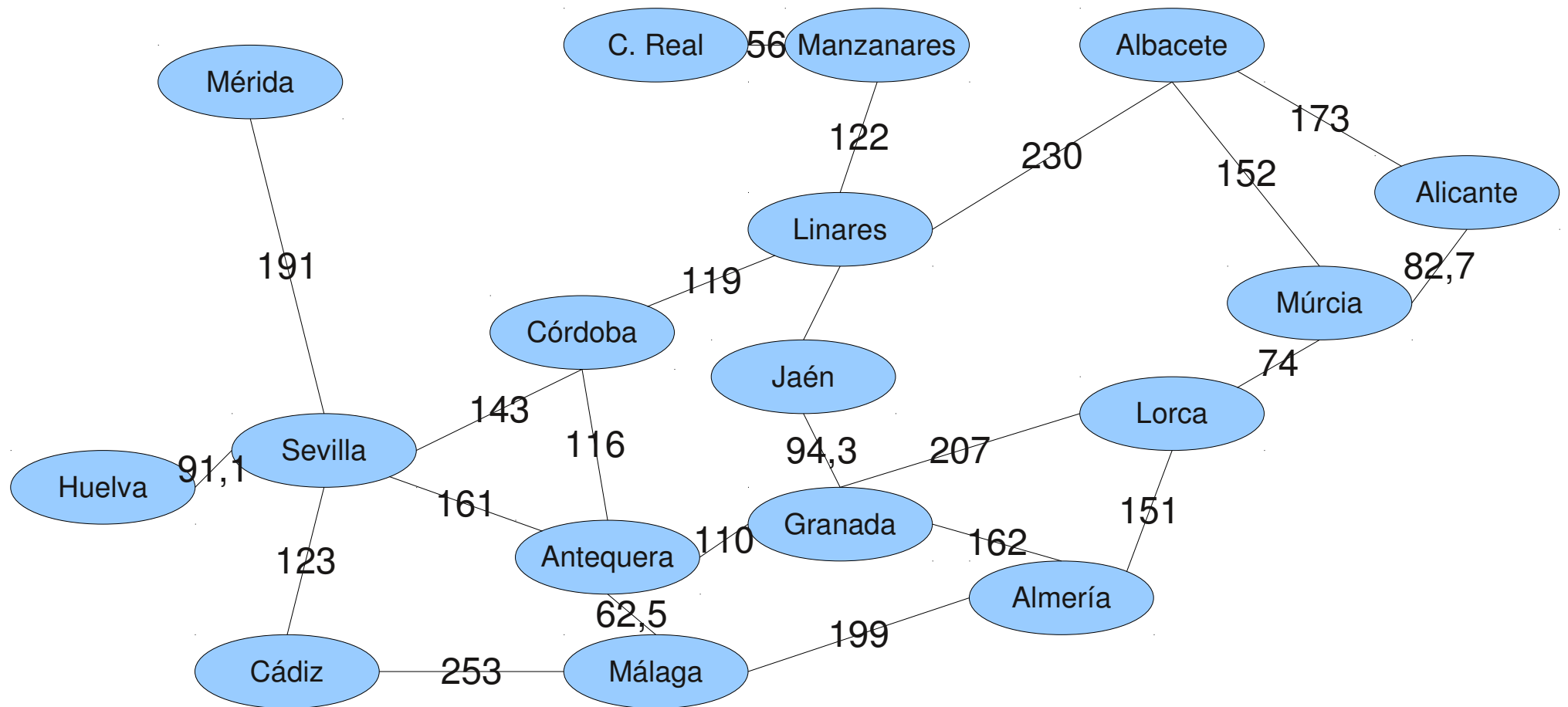
# Búsqueda bidireccional

- Aplicar un método de búsqueda sobre los estados inicial y final y parar cuando llegamos a un nodo común a ambos procesos. Una de ellas debiera ser una búsqueda en amplitud.
- Necesidad de que las operaciones puedan ser *reversibles*.
- Ventajas
  - Reduce la complejidad temporal y la espacial:  
 $O(n^{p/2})$

# Ejemplo: búsqueda bidireccional

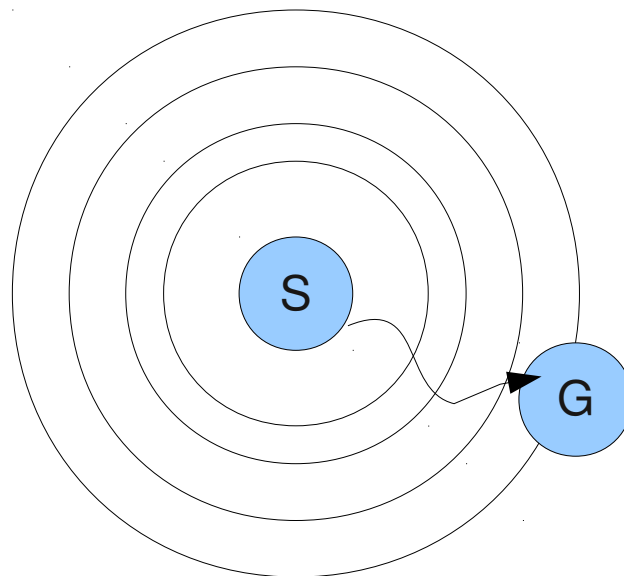


# Búsqueda de Coste Uniforme



# Búsqueda de Coste Uniforme

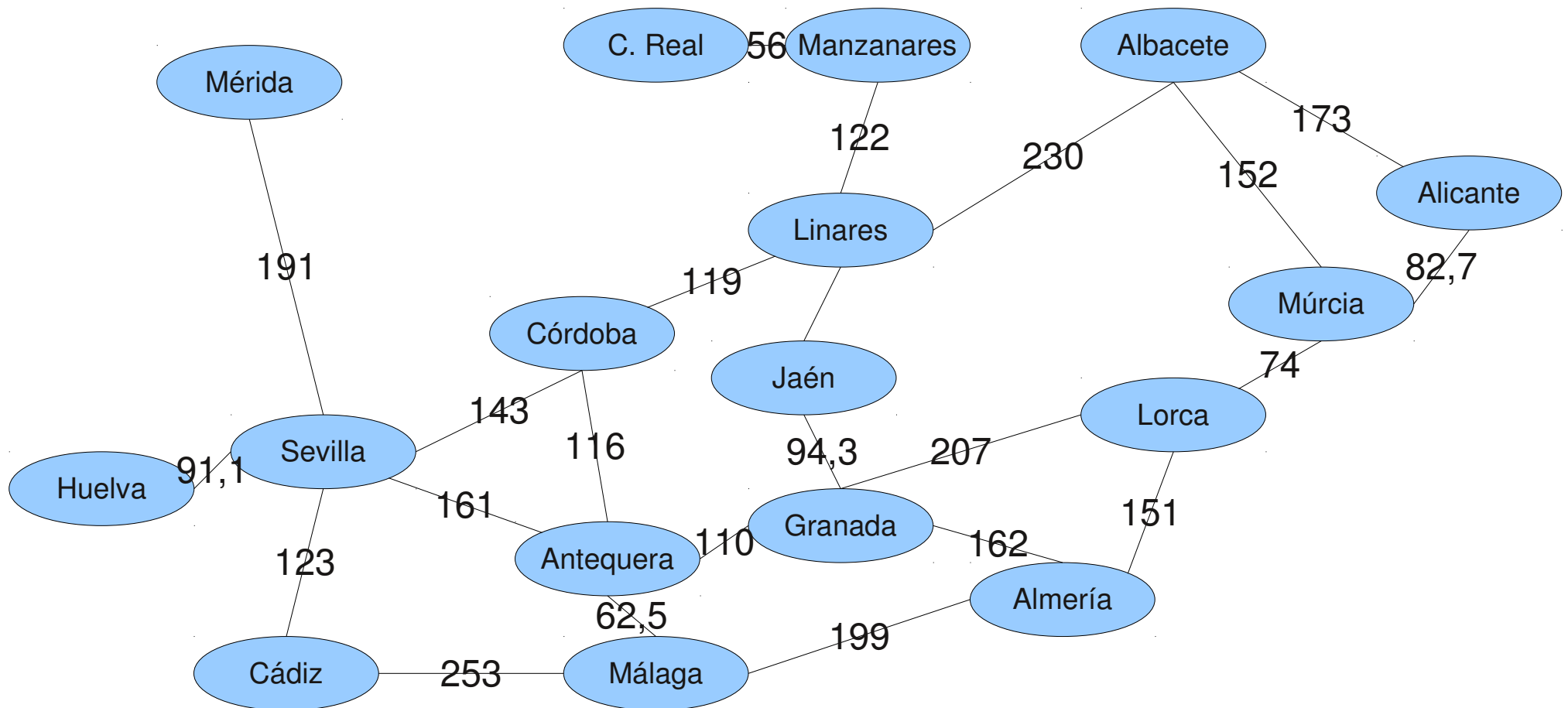
- La búsqueda empieza en un estado
- Se examina el siguiente nodo más cercano al nodo inicial
- La búsqueda no está dirigida, es ciega.





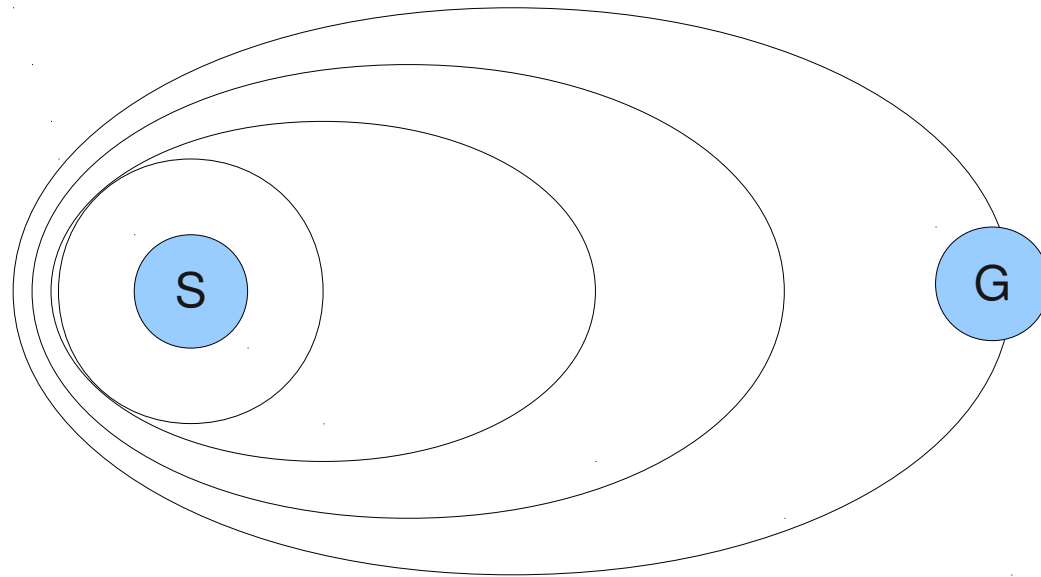
# Búsqueda heurística

- **Objetivo:** Añadir conocimiento para dirigir el proceso de búsqueda

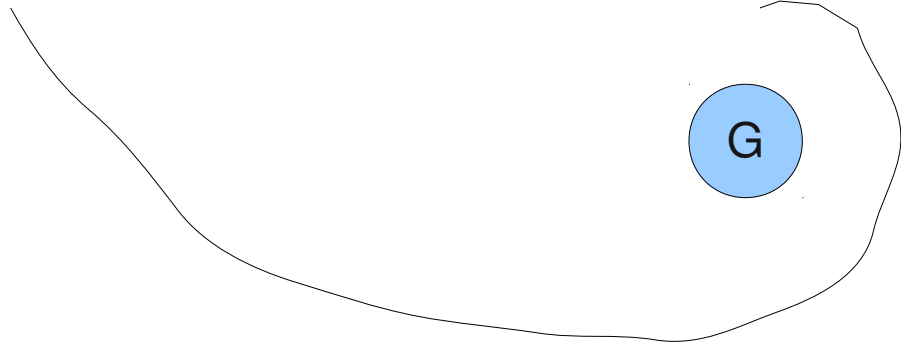
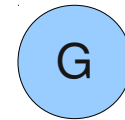
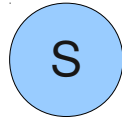


# Búsqueda Primero el Mejor

- Se escoge el nodo que se cree que está más cerca del objetivo

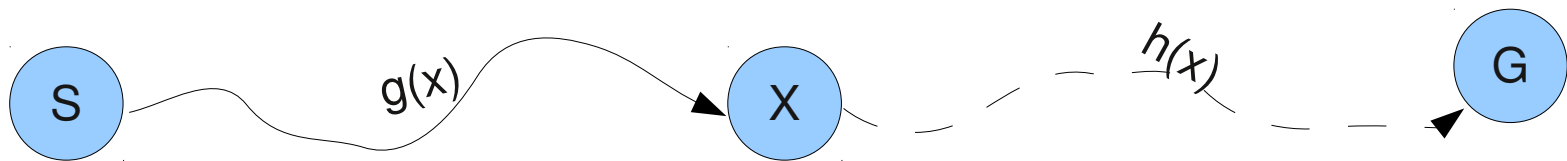


# Dificultades de Primero el Mejor

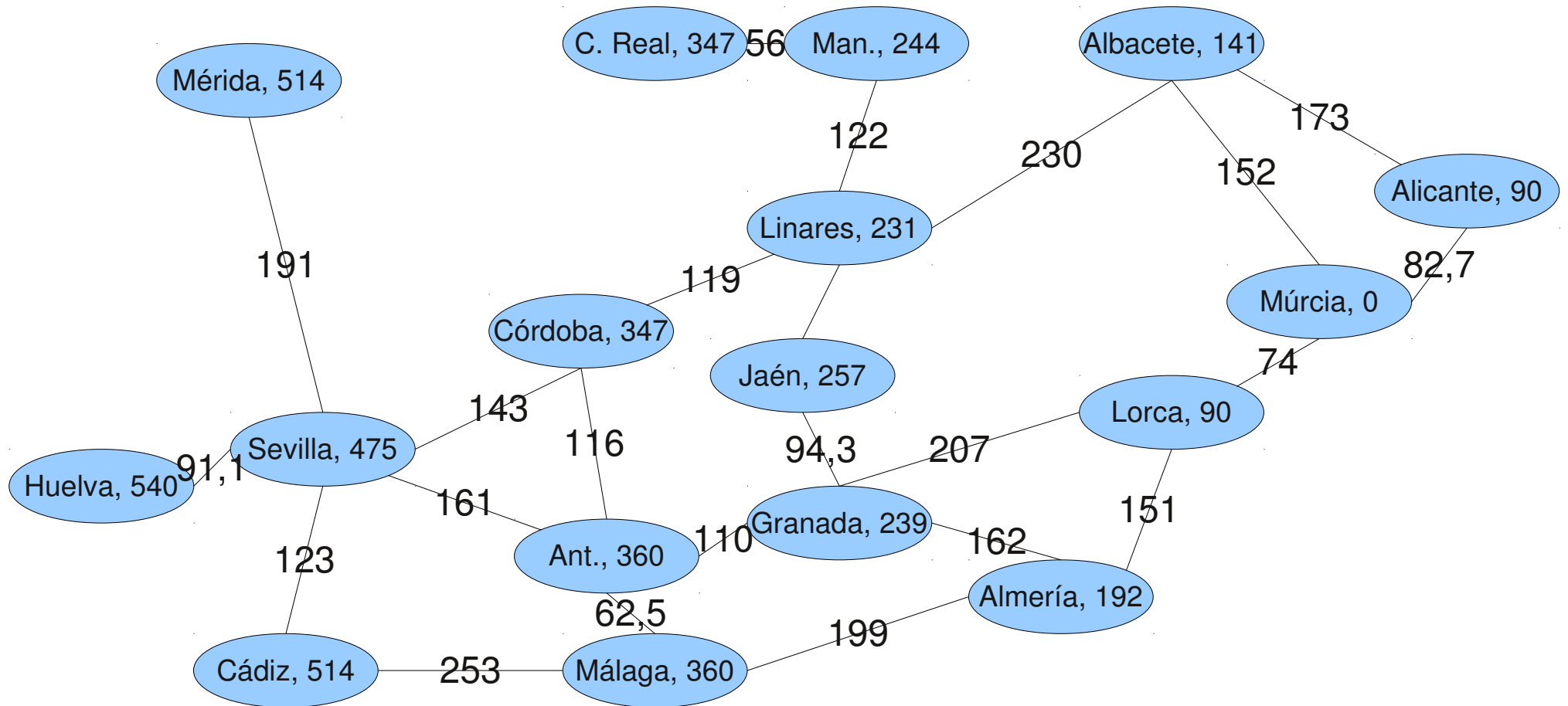


# Búsqueda A\*

- Se escoge el nodo que minimiza la función:  
$$f(x) = g(x) + h(x)$$
- $g(x)$  es el coste del camino desde el nodo inicial al nodo  $x$
- $h(x)$  es el valor heurístico del nodo  $x$ , que representa una estimación hasta el nodo final



# Búsqueda A\*



# Propiedades de $A^*$

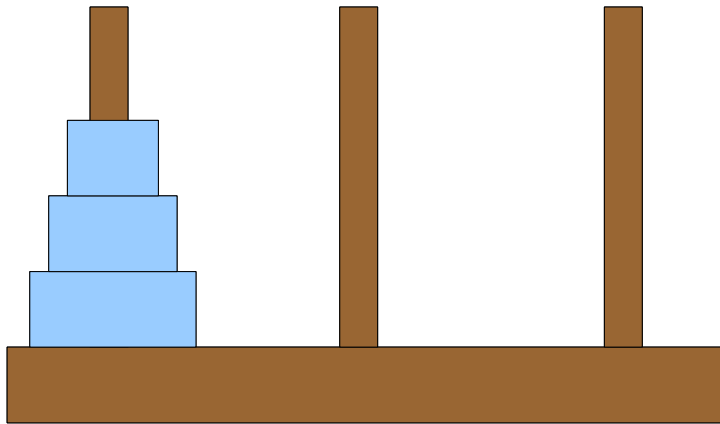
- La elección del nodo no depende únicamente del valor heurístico
- Se elige el nodo que parece que ofrecerá la solución con mejor coste total
- $A^*$  es óptimo si  $h(x) \leq h'(x)$



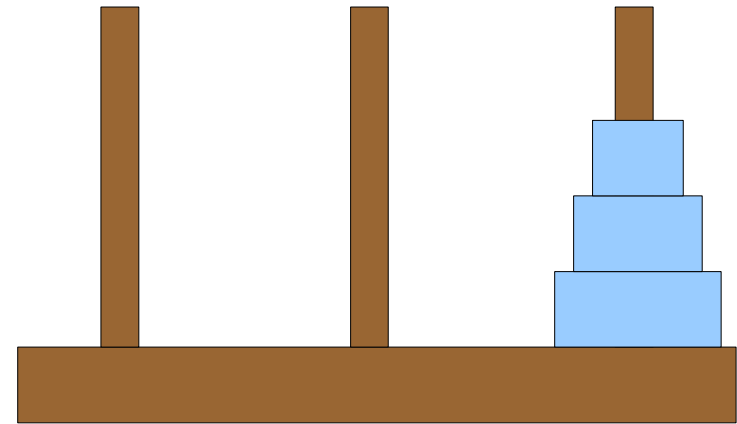
# Otros Problemas

- Sistemas de Producción:
  - Un modelo de representación
  - Un conjunto de *reglas*:
    - Antecedente  $\Rightarrow$  Consecuente
  - Una o más *bases de datos* con:
    - Datos permanentes o datos de la situación actual
  - Una *estrategia de control*.
  - Un *agente* que aplique las reglas.

# Las torres de Hanoi



Estado inicial

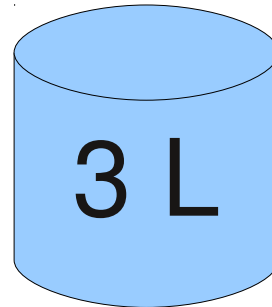
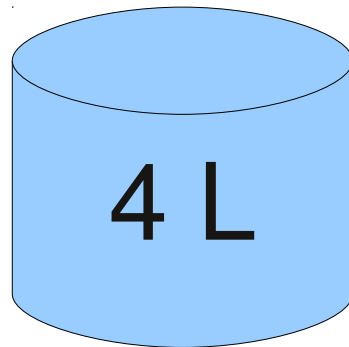


Estado final

Trabajo: Programa que resuelva las torres de Hanoi con un número *indeterminado* de discos utilizando los conceptos de este tema

# Las jarras de agua

- Se tienen dos jarras, una de cuatro litros de capacidad y otra de tres. Se desea tener exactamente dos litros de agua en la jarra de cuatro litros.



# Operadores para las jarras de agua

	Estado actual	Estado nuevo	Descripción
1.-	$(x,y)$ si $x < 4$	$\rightarrow (4,y)$	Llenar la jarra de 4 litros.
2.-	$(x,y)$ si $y < 3$	$\rightarrow (x,3)$	Llenar la jarra de 3 litros.
3.-	$(x,y)$ si $x > 0$	$\rightarrow (x-d,y)$	Vaciar un poco la jarra de 4 litros.
4.-	$(x,y)$ si $y > 0$	$\rightarrow (x,y-d)$	Vaciar un poco la jarra de 3 litros.
5.-	$(x,y)$ si $x > 0$	$\rightarrow (0,y)$	Vaciar completamente la jarra de 4 litros.
6.-	$(x,y)$ si $y > 0$	$\rightarrow (x,0)$	Vaciar completamente la jarra de 3 litros.
7.-	$(x,y)$ si $x + y \geq 4$ e $y > 0$	$\rightarrow (4,y-(4-x))$	Verter agua desde la jarra de 3 litros a la jarra de 4 litros hasta que ésta esté llena.
8.-	$(x,y)$ si $x + y \geq 3$ y $x > 4$	$\rightarrow (x-(3-y),3)$	Verter agua desde la jarra de 4 litros a la jarra de 3 litros hasta que ésta esté llena.
9.-	$(x,y)$ si $x + y \leq 4$ e $y > 0$	$\rightarrow (x+y,0)$	Verter por completo el agua de la jarra de 3 litros en la jarra de 4 litros.
10.-	$(x,y)$ si $x + y \leq 3$ y $x > 0$	$\rightarrow (0,x+y)$	Verter por completo el agua de la jarra de 4 litros en la jarra de 3 litros.
11.-	$(0,2)$	$\rightarrow (2,0)$	Verter 2 litros de la jarra de 3 litros en la jarra de 4 litros.
12.-	$(x,2)$	$\rightarrow (0,2)$	Vaciar completamente la jarra de 4 litros en el suelo.

# Generación de Heurísticas

- Se pueden generar heurísticas relajando las leyes del problema
- 8-Puzzle:
  - Un ficha A puede moverse a la posición B si:
    - A y B son adyacentes
    - B está vacía

6	1	3
4	5	7
2	8	

# Marco de la IA

Niveles de  
diferentes  
problemas  
de la IA

Percepción, razonamiento, aprendizaje,  
planificación y decisión

---

■ ■ ■

---

clasificación, representación y *búsqueda*

---

■ ■ ■



# ¿Cuándo hay que utilizar la búsqueda?

- La búsqueda es un mecanismo general que puede utilizarse cuando no se conoce otro método más directo (*algorítmico*).
- Al mismo tiempo, proporciona un marco donde pueden empotrarse métodos más directos de resolución de partes del problema

# Tipología de los procesos de búsqueda

- ***Polaridad:***
  - Unipersonales
  - Bipersonales (cooperativos, competitivos)
- ***Objetivo:***
  - Búsqueda completa.
  - Búsqueda satisfactoria.
  - Búsqueda óptima.
  - Búsqueda adaptativa.
- ***Método:***
  - Búsqueda a ciegas
  - Búsqueda heurística

# Características Necesarias

- El Universo debe ser
  - Completamente observable
  - Conocido
  - Discreto
  - Determinístico
  - Estático

# Algunos aspectos sobre el diseño de programas de búsqueda

- Se trata de un *recorrido* sobre el grafo *espacio de estados*.
- Se debe elegir una forma de representar los nodos y las transiciones.
- Se debe elegir la forma de seleccionar las reglas a aplicar.
- No se suele construir el árbol o grafo explícitamente. El mejor método necesitará hacer explícita la menor parte del grafo implícito.
- Reducción de la búsqueda:
  - Antes de generar los sucesores de un nodo se puede saber si ese nodo conducen o no a la solución y abandonar la búsqueda a tiempo.
  - No examinar un nodo más de una vez