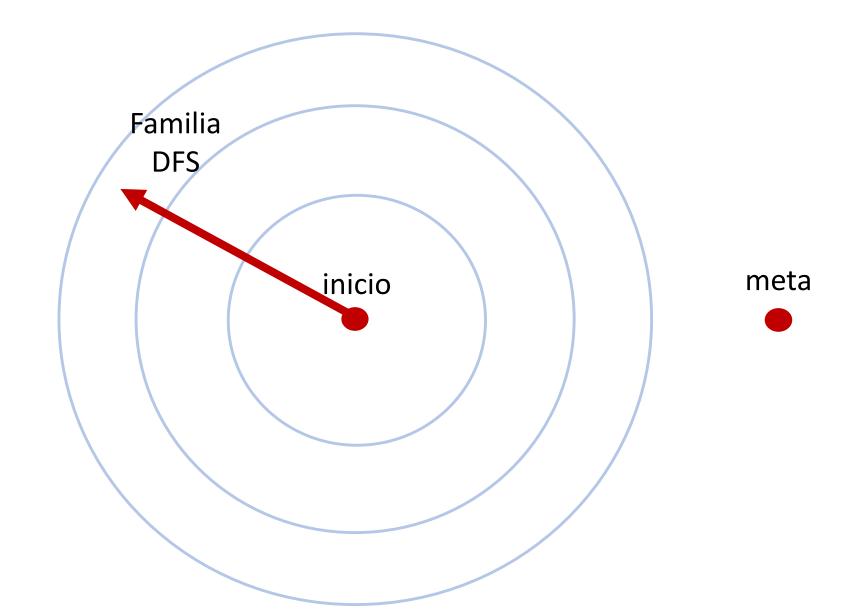
# Búsqueda informada

# Búsqueda informada

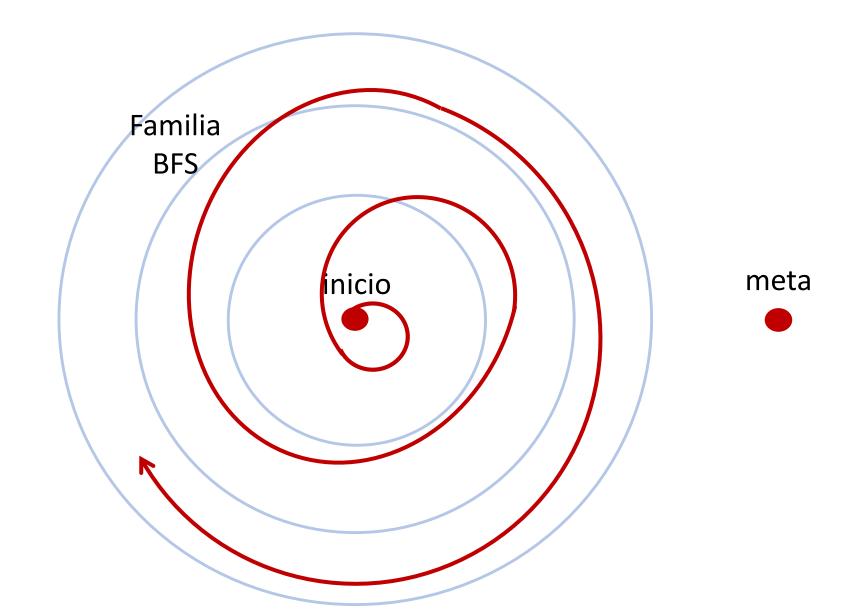
• Estos algoritmos utilizan información del dominio del problema para guiar la búsqueda durante la exploración.

• Utilizan una función heurística: un "sesgo" en el espacio de estados que oriente al agente en la dirección del objetivo o la meta.

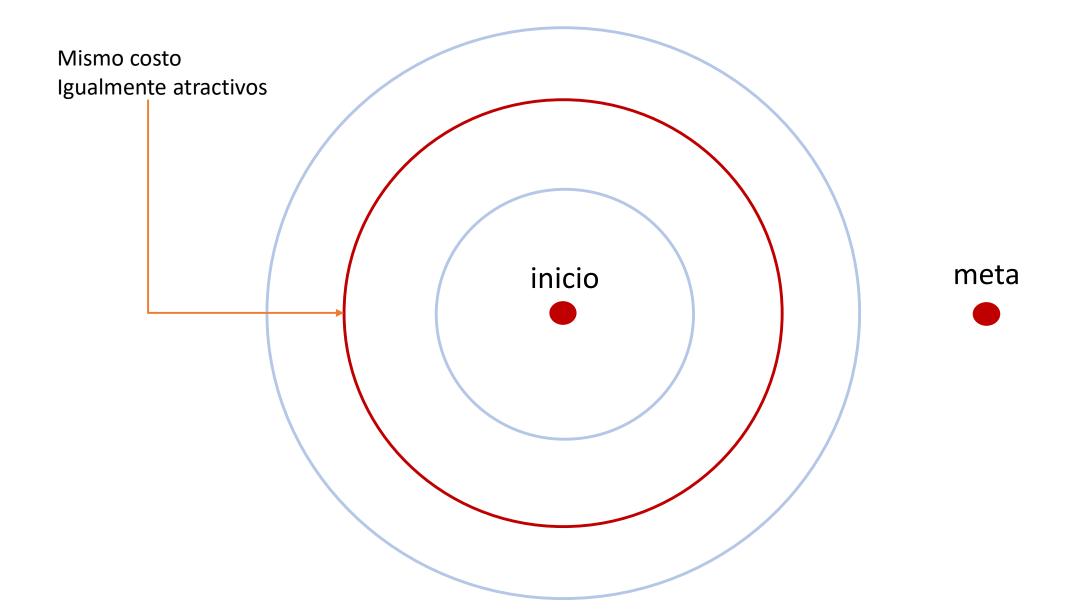
# Búsqueda no informada



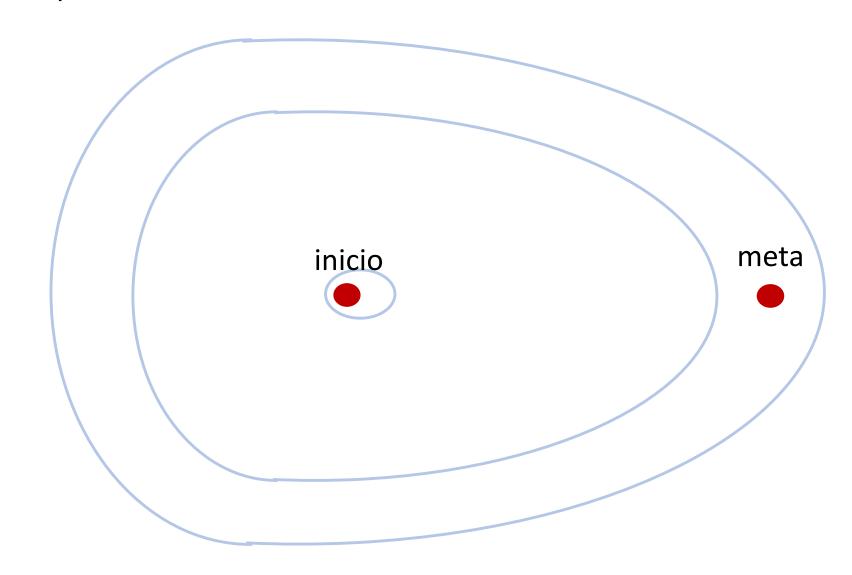
# Búsqueda no informada



# Búsqueda no informada



Las curvas anisotrópicas ilustran el tipo de sesgo que se pretende lograr con los algoritmos de búsqueda informada.



## Búsqueda informada

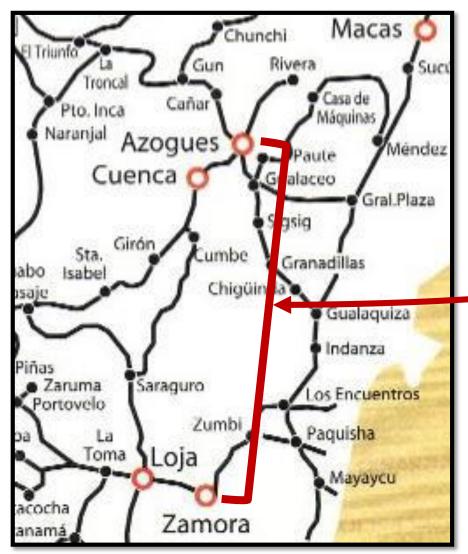
- Las curvas simbolizan la suma de dos cantidades:
  - 1. Distancia desde el nodo inicial al punto.
  - 2. Producto de un escalar por la distancia al nodo meta.
    - Este producto está simulando lo que haría la heurística, es decir, una estimación de lo falta por recorrer.
- Mejores aproximaciones crean sesgos más pronunciados.
  - Estos son mejores para los algoritmos, pues los llevan más rápido a la meta y consumen menos recursos computacionales.

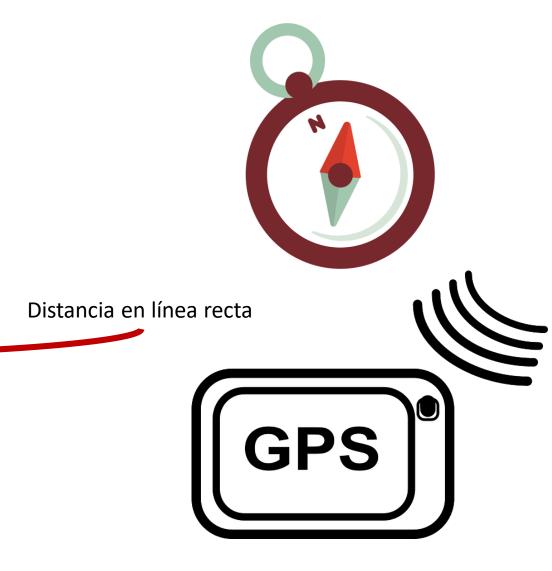
## Búsqueda informada

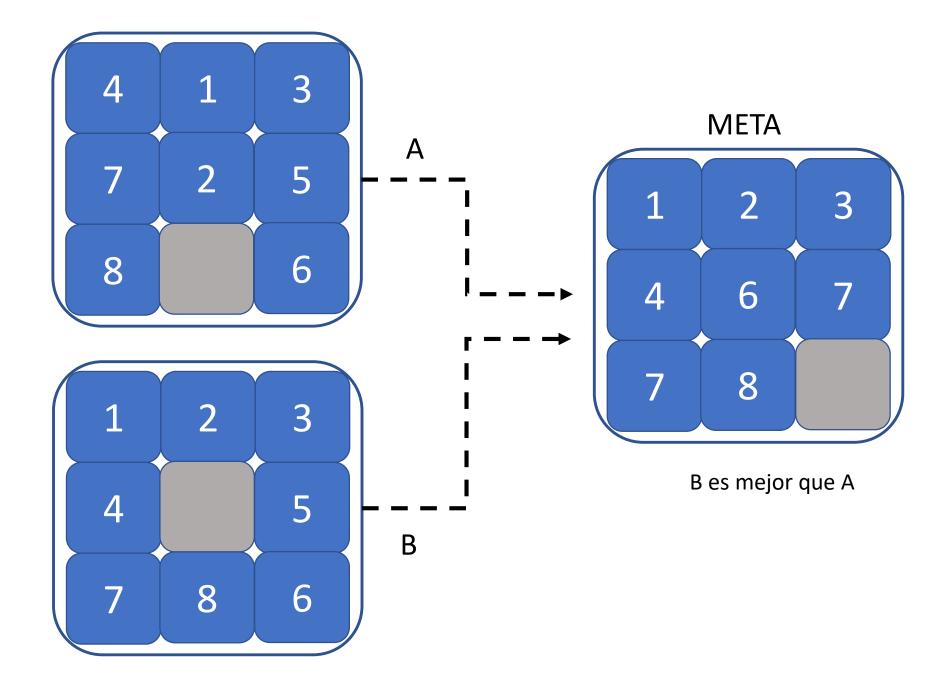
• Las heurísticas deben ser **criterios simples** para discriminar correctamente entre elecciones buenas y malas.

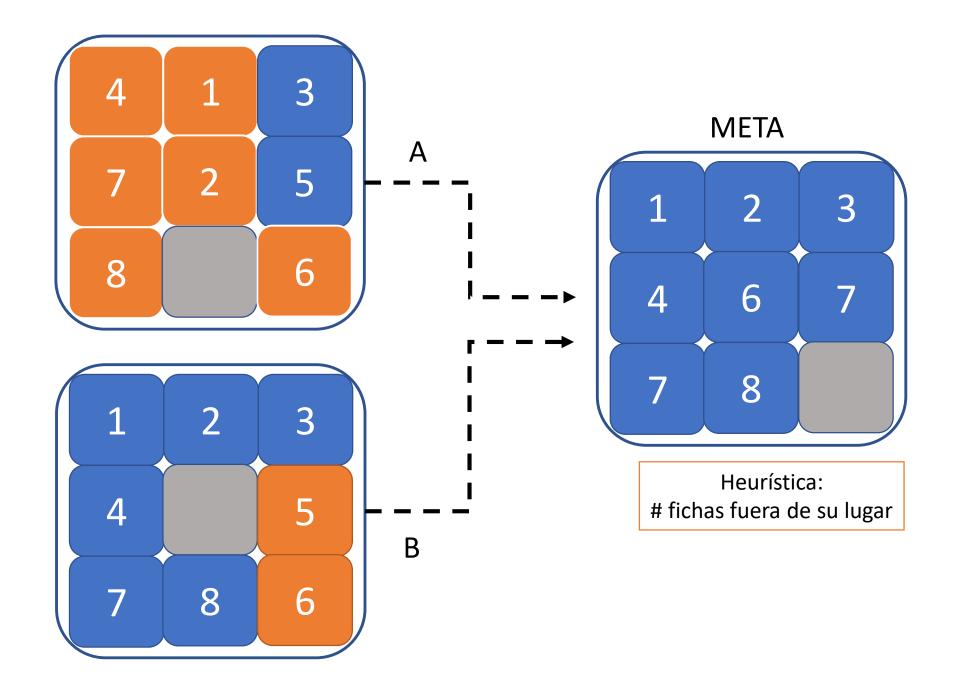
• Para nosotros (humanos), esto puede entenderse como "el sentido común", "las buenas prácticas", etc.

#### Ejemplos heurística







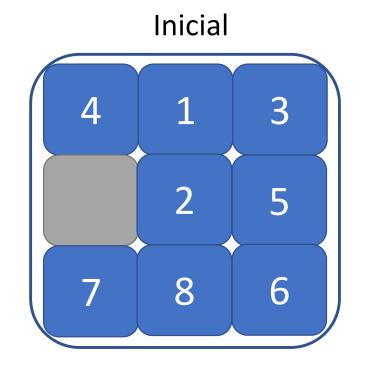


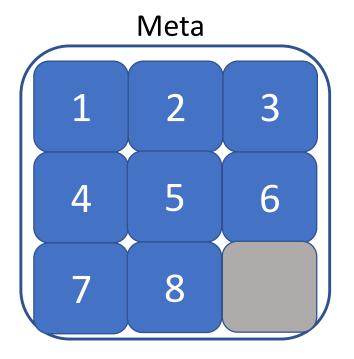
## Búsqueda A\*

• Algoritmo propuesto en 1968 por investigadores de Stanford (Robot Shakey).

• De los más utilizados para encontrar rutas en grafos pesados.

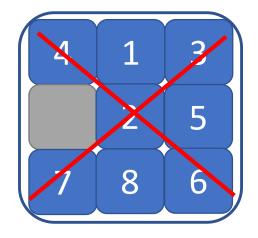
- Modificación del algoritmo de costo uniforme, UCS.
  - $\circ$  Se añade la función heurística (h).
  - $\circ$  Si g(n) es el costo acumulado desde el nodo origen, f(n) = g(n) + h(n)





h(n) = # de piezas fuera de lugar

#### Agenda



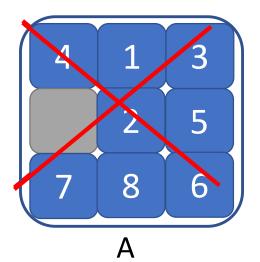
Sacamos a A de la agenda.

Α

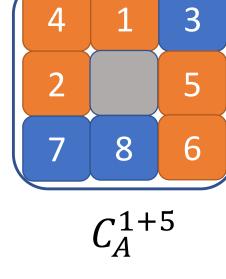
# Expandidos [A]

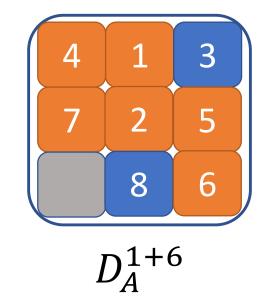


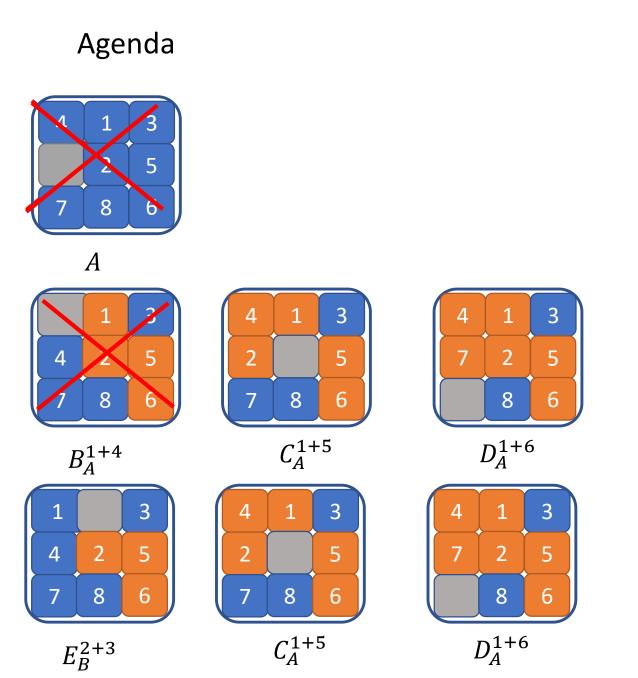
# Expandidos [A]



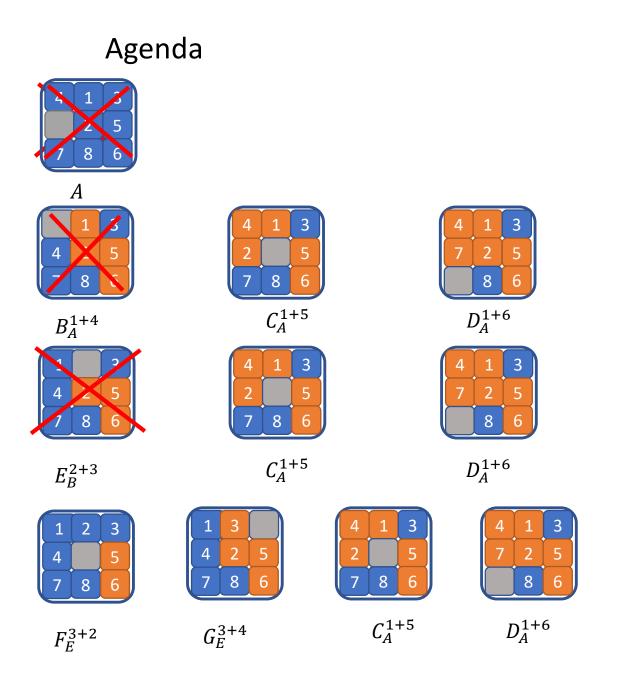
$$g(n) = 1$$
  
 $h(B) = 4$   
 $h(C) = 5$   
 $h(D) = 6$ 



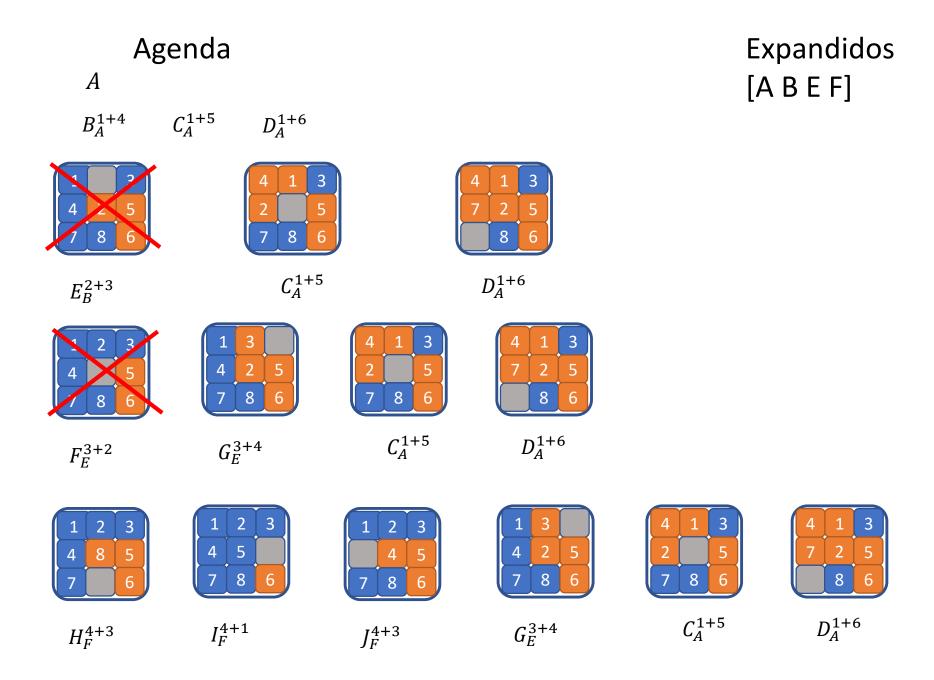




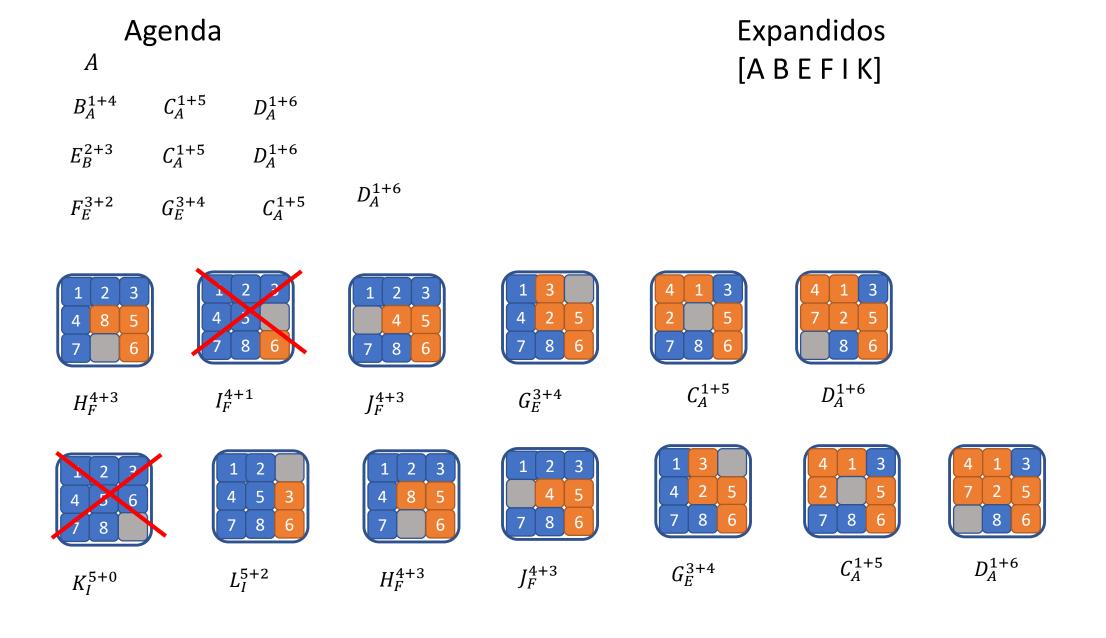
# Expandidos [A B E]

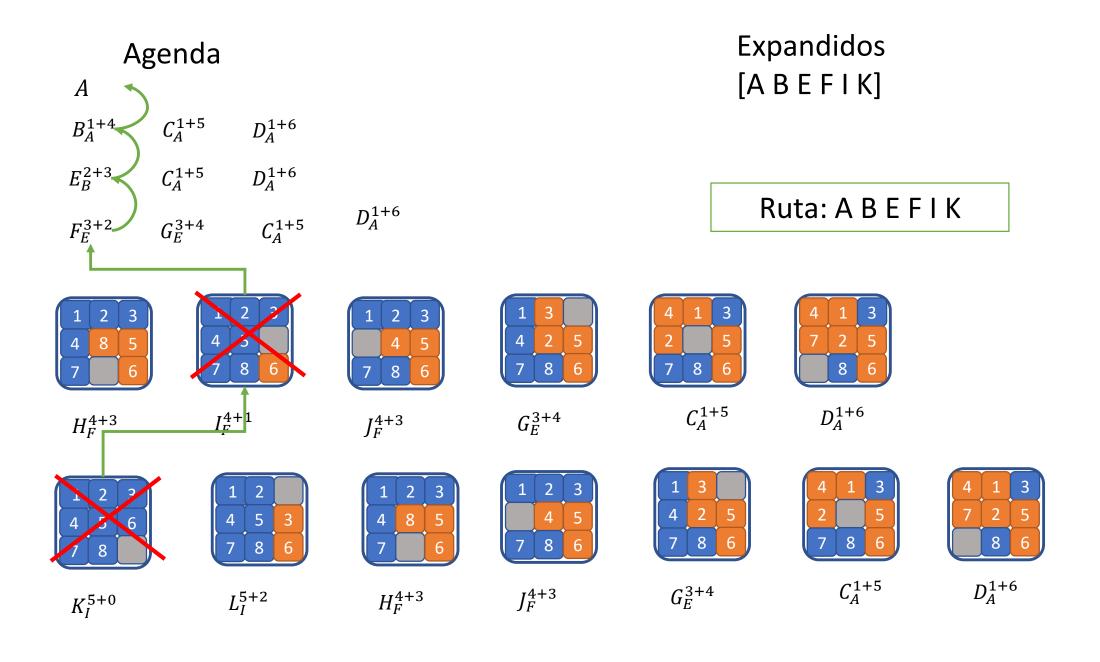


# Expandidos [A B E]



#### Agenda **Expandidos** [ABEFI] A $B_A^{1+4}$ $C_A^{1+5}$ $D_A^{1+6}$ $E_B^{2+3}$ $D_A^{1+6}$ $C_A^{1+5}$ $D_A^{1+6}$ $F_E^{3+2}$ $G_E^{3+4}$ $C_A^{1+5}$ $C_A^{1+5}$ $D_A^{1+6}$ $G_E^{3+4}$ $I_F^{4+1}$ $J_F^{4+3}$ $H_F^{4+3}$ $C_A^{1+5}$ $D_A^{1+6}$ $G_E^{3+4}$ $J_F^{4+3}$ $L_I^{5+2}$ $H_F^{4+3}$ $K_{I}^{5+0}$

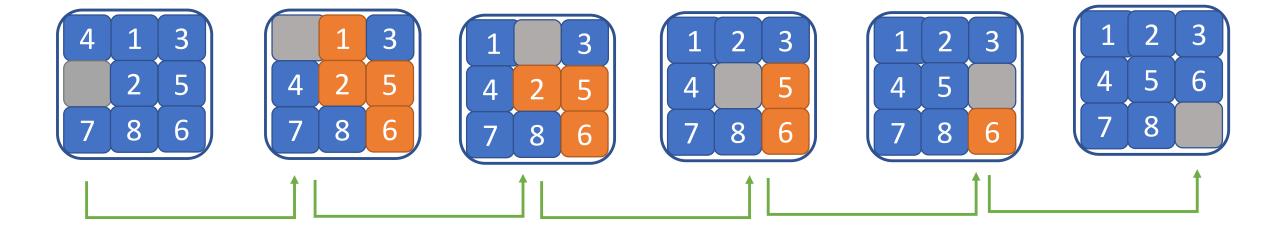




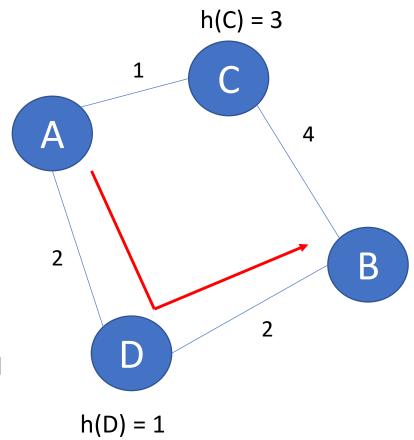
# Expandidos [A B E F I K]

Ruta: A B E F I K

#### Agenda

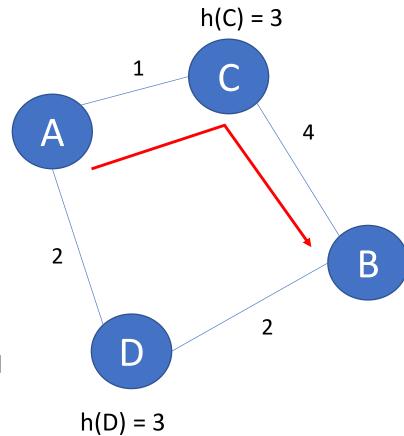


### Admisibilidad



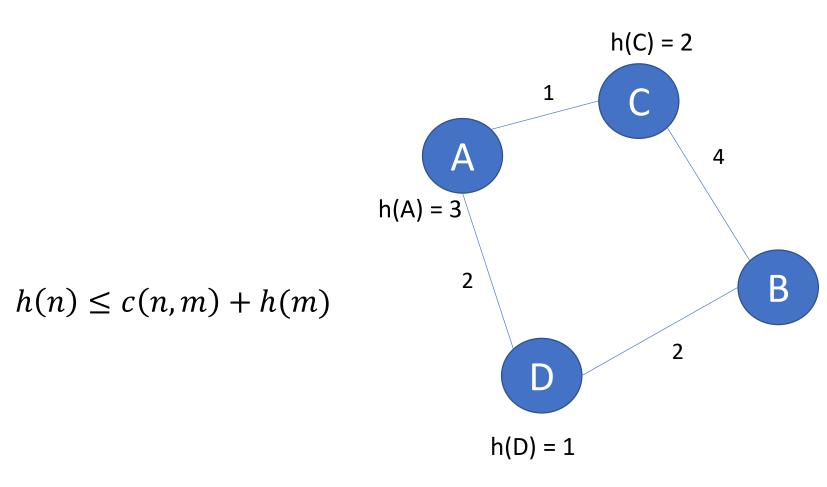
La heuristica no sobreestima el valor real del costo mínimo de un estado a la meta.

### Admisibilidad

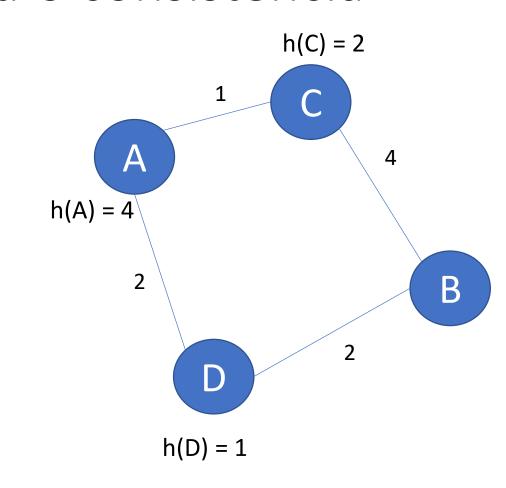


Con una heurística no admisible, el agente puede tomar una ruta más larga.

### Monotonicidad o consistencia



### Monotonicidad o consistencia



No monotónica

## Búsqueda A\*

#### **Entradas:**

 $s_0$ : Estado Inicial

parar: Función de paro

c: Función de costo

h: Función heurística

```
Si h(n) = 0 para todo n \rightarrow UCS
```

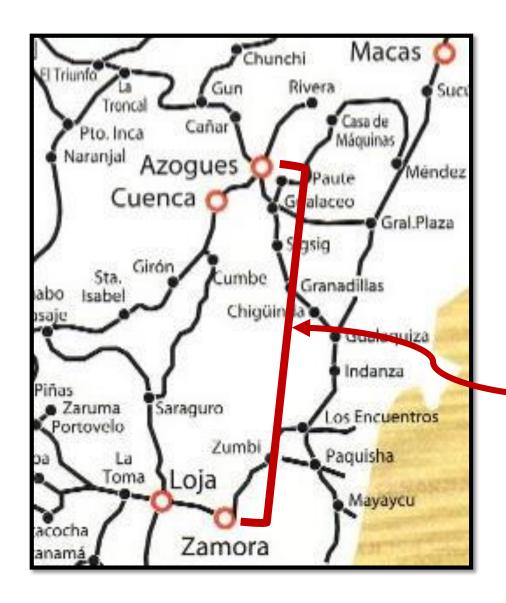
Si g(n) = 0 para todo n  $\rightarrow$  GBFS

```
If parar(s_0):
    return ruta(s_0)
g(s_0) \leftarrow 0
agenda.agregar(s_0)
    While |agenda|>0:
            n ← agenda.sacar()
            if parar(n):
                     return ruta(n)
            for each m in expandir(n):
                     g(m) \leftarrow g(n) + c(n,m)
                     if m not in expandidos:
                             f(m) \leftarrow g(m) + h(m)
                             agenda.agregar(m)
```

#### Sobre las heurísticas

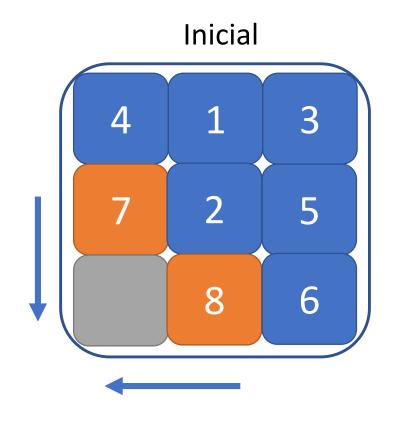
- La calidad de la heurística define a la calidad de la solución.
  - o En términos de recursos computacionales.

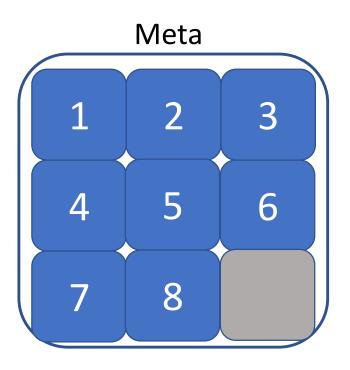
- Se pueden proponer una heurística al quitar restricciones del problema.
  - Suponer que el agente puede realizar acciones que estaban restringidas en el problema original.
  - Estimar el costo a la meta a partir de estas acciones.



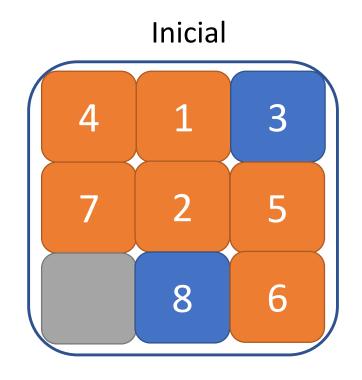
- Restricción: moverse únicamente por las vías
- Sin restricción: agente puede moverse en línea recta
  - o Fácil de calcular
  - Consistente y admisible

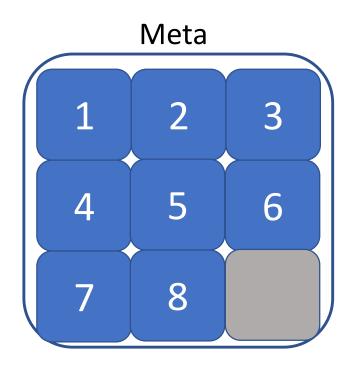
Distancia en línea recta



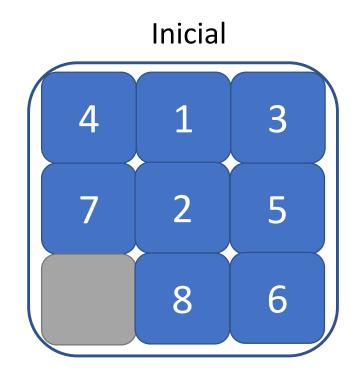


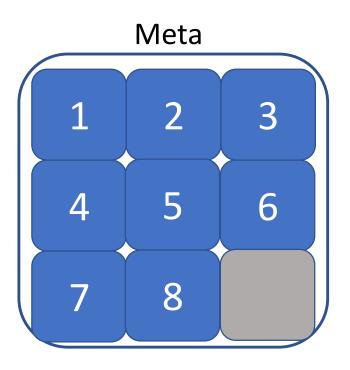
Las restricciones del juego solo permiten mover las fichas 7 u 8 en el estado inicial



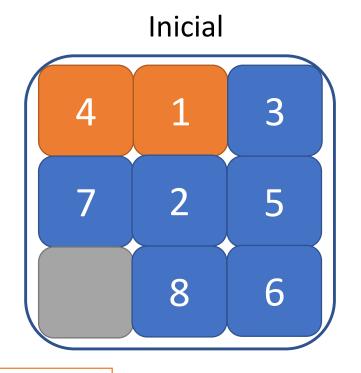


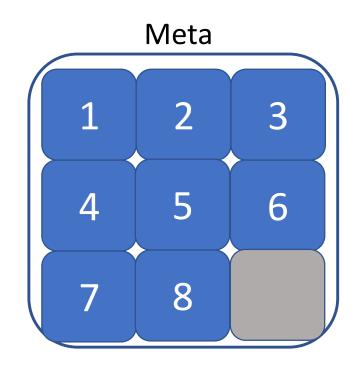
Quitando la restricción, las fichas fuera de lugar Pueden moverse vertical u horizontalmente.





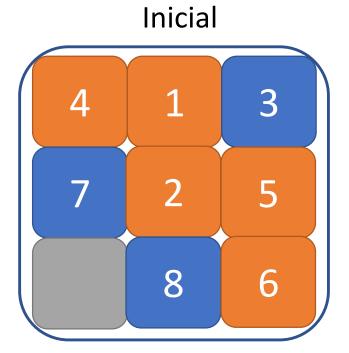
Se puede usar como heurística el número de movimientos (sin restricción) necesarios para llegar a la meta.

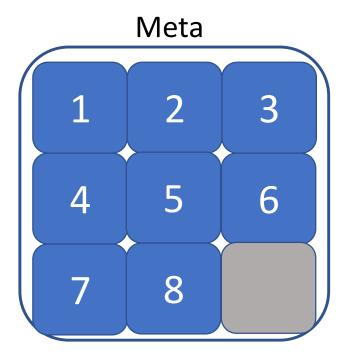




Distancia que considera movimientos únicamente horizontales y verticales. # movimientos(4) = 1
# movimientos(1) = 1

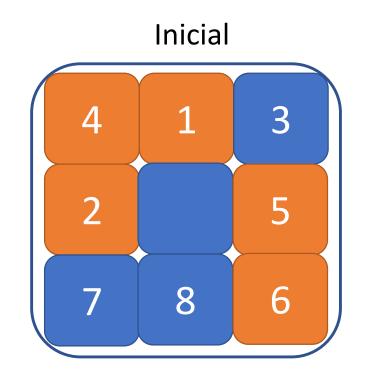
$$D_{Manhattan}(Inicial, Meta) = 1 + 1 + \dots$$

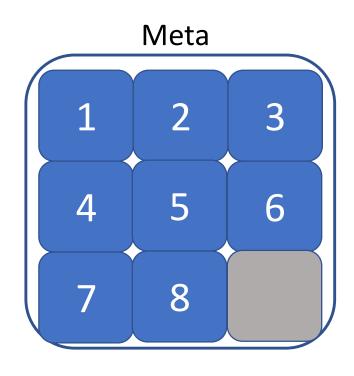




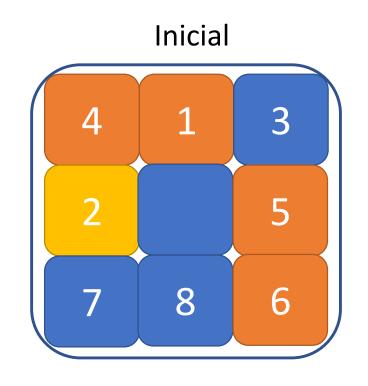
$$D_{Manhattan}(Inicial, Meta) = 6$$

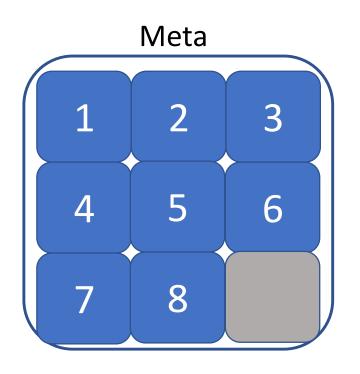
Esta distancia es consistente y se puede calcular eficientemente. Pero más costosa que calcular el # de fichas fuera de lugar.



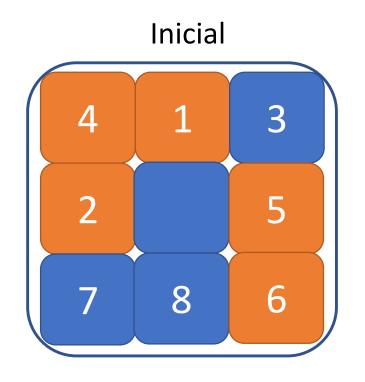


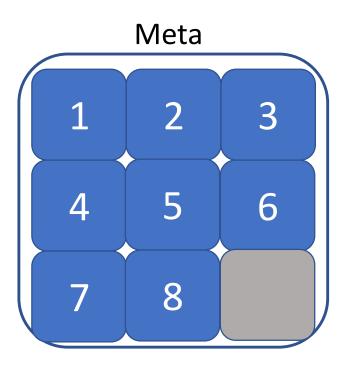
# fichas fuera de lugar:  $h_1$  Distancia de Manhattan:  $h_2$ 





$$h_1(Inicial, Meta) = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 5$$
  
 $h_2(Inicial, Meta) = 1 + 1 + 2 + 1 + 1 = 6$   
¿Cuál es mejor?





Si se tienen n heurísticas admisibles (no superan el costo real de llegar a la meta):  $h(s) = \max\{h_1(s), h_s(s), ..., h_n(s)\}$ 

En este ejemplo, siempre  $\ h_2 > h_1$  Por lo tanto, utilizamos la distancia de Manhattan

## Métricas de distancias (en general)

- Distancia Euclidiana
- Distancia Manhattan
- Distancia Chebyshev
- Distancia Kullback-Leibler