

Analizando la heurística  
**“piezas descolocadas”**

A

8	1	3
7	2	5
4		6

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

A

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

La solución óptima para esta configuración son 9 pasos

A

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

La solución óptima para esta configuración son 9 pasos  
es decir

El coste real del nodo A al GOAL es 9 →  $h^*(A)=9$

A

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

La solución óptima para esta configuración son 9 pasos  
es decir

El coste real del nodo A al GOAL es 9 →  $h^*(A)=9$

(Sé el coste de la solución porque he ejecutado  
el programa del puzzle)



**A**

8	1	3
7	2	5
4		6

$h^*(A) = 9$

$h(A) = 7$

1	2	3
8		4
7	6	5

**GOAL**

La solución óptima para esta configuración son 9 pasos  
es decir

El coste real del nodo **A** al **GOAL** es 9 →  $h^*(A)=9$

(Sé el coste de la solución porque he ejecutado el programa del puzzle)



Y la heurística “piezas descolocadas” estima un coste de 7 porque todas las fichas excepto la ficha 3 están descolocadas

**A**

8	1	3
7	2	5
4		6

$h^*(A) = 9$

$h(A) = 7$

1	2	3
8		4
7	6	5

**GOAL**

La solución óptima para esta configuración son 9 pasos  
es decir

El coste real del nodo **A** al **GOAL** es 9 →  $h^*(A)=9$

(Sé el coste de la solución porque he ejecutado el programa del puzzle)



Y la heurística “piezas descolocadas” estima un coste de 7 porque todas las fichas excepto la ficha 3 están descolocadas

$h^*(A) = 9$



Coste real de **A** al **GOAL**

$h(A) = 7$



Estimación de mi heurística de  
**A** al **GOAL**

A

	1	4
7	2	6
3	8	5

Otro ejemplo ....

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL



Otro ejemplo ....

A

	1	4
7	2	6
3	8	5

$h^*(A) = 18$

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

Otro ejemplo ....

A

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$



Coste real de **A** al **GOAL**

Coste de la solución óptima

$$h^*(A) = 18$$

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

Otro ejemplo ....

A

	1	4
7	2	6
3	8	5

$h^*(A) = 18$

$h^*(A) = 18$



Coste real de **A** al **GOAL**

Coste de la solución óptima

$h(A) = 7$

(todas las fichas excepto la 5 están mal colocadas)

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

Otro ejemplo ....

A

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

$$h^*(A) = 18$$



Coste real de **A** al **GOAL**

Coste de la solución óptima

$$h(A) = 7$$

(todas las fichas excepto la 5 están mal colocadas)

$$h(A) = 7$$



Coste estimado de **A** al **GOAL**

con la heurística DESCOLOCADAS

1	2	3
8		4
7	6	5

GOAL

## En resumen

## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

$$h(A) = 7$$

## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

$$h(A) = 7$$

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

$$h(A) = 7$$



## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

La heurística 'Descolocadas' siempre  
SUBESTIMA el coste real

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

$$h(A) = 7$$

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

$$h(A) = 7$$

## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

La heurística 'Descolocadas' siempre  
**SUBESTIMA** el coste real

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

$$h(A) = 7$$

Sí, porque solo estamos contando las  
fichas mal colocadas por tanto solo  
estamos estimando 1 movimiento  
por cada ficha mal colocada

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

$$h(A) = 7$$

## En resumen

2	8	3
1		4
7	6	5

$$h^*(A) = 4$$

$$h(A) = 3$$

**La heurística 'Descolocadas' siempre SUBESTIMA el coste real**

8	1	3
7	2	5
4		6

$$h^*(A) = 9$$

$$h(A) = 7$$

Sí, porque solo estamos contando las fichas mal colocadas por tanto solo estamos estimando 1 movimiento por cada ficha mal colocada

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

$$h(A) = 7$$

Y para colocar una ficha en su lugar correcto hacen falta más movimientos como poner la casilla vacía adyacente a la ficha

## En resumen

$h(n)$  = número de piezas descolocadas en el nodo 'n'

Se cumple siempre  $\forall n \ h(n) \leq h^*(n)$

$h(n)$  es una **heurística admisible**

## En resumen

$h(n)$  = número de piezas descolocadas en el nodo 'n'

Se cumple siempre  $\forall n \ h(n) \leq h^*(n)$

$h(n)$  es una **heurística admisible**

---

$$f(n) = g(n) + h(n)$$



Algoritmo de tipo A

## En resumen

$h(n)$  = número de piezas descolocadas en el nodo 'n'

Se cumple siempre  $\forall n \ h(n) \leq h^*(n)$

$h(n)$  es una **heurística admisible**

---

$$f(n) = g(n) + h(n)$$



Algoritmo de tipo A

si  $h(n)$  es **admisible**



Algoritmo A\*

## En resumen

$h(n)$  = número de piezas descolocadas en el nodo 'n'

Se cumple siempre  $\forall n \ h(n) \leq h^*(n)$

$h(n)$  es una **heurística admisible**

---

$$f(n) = g(n) + h(n)$$

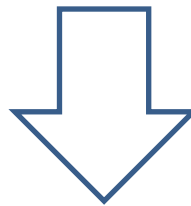


Algoritmo de tipo A

si  $h(n)$  es **admisible**



Algoritmo A\*



garantiza la SOLUCIÓN ÓPTIMA

¿Se puede encontrar una mejor estimación (heurística)  
para el problema del puzzle?



# Una nueva heurística para el problema del 8-puzzle

# Una nueva heurística para el problema del 8-puzzle

**Distancias de Manhattan:** para cada ficha mal colocada, calcular la distancia en horizontal y vertical a su posición objetivo y sumar todas las distancias.

# Una nueva heurística para el problema del 8-puzzle

**Distancias de Manhattan:** para cada ficha mal colocada, calcular la distancia en horizontal y vertical a su posición objetivo y sumar todas las distancias.

	1	4
7	2	6
3	8	5

Estado inicial del puzzle

1	2	3
8		4
7	6	5

Estado final del puzzle

# Una nueva heurística para el problema del 8-puzzle

**Distancias de Manhattan:** para cada ficha mal colocada, calcular la distancia en horizontal y vertical a su posición objetivo y sumar todas las distancias.

	1	4
7	2	6
3	8	5

Estado inicial del puzzle

1	2	3
8		4
7	6	5

Estado final del puzzle

Ficha 1: 1

Ficha 4: 1

Ficha 6: 2

Ficha 5: 0

Ficha 8: 2

Ficha 3: 4

Ficha 7: 1

Ficha 2: 1

# Una nueva heurística para el problema del 8-puzzle

**Distancias de Manhattan:** para cada ficha mal colocada, calcular la distancia en horizontal y vertical a su posición objetivo y sumar todas las distancias.

	1	4
7	2	6
3	8	5

Estado inicial del puzzle

1	2	3
8		4
7	6	5

Estado final del puzzle

Ficha 1: 1

Ficha 4: 1

Ficha 6: 2

Ficha 5: 0

Ficha 8: 2

Ficha 3: 4

Ficha 7: 1

Ficha 2: 1

**TOTAL: 12**

## Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas

$$h(n)=W(n)$$

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas

$$h(n) = W(n)$$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$



# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas

$$h(n) = W(n)$$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

Distancia Manhattan

$$h(n) = D(n)$$

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas  
 $h(n)=W(n)$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

Distancia Manhattan  
 $h(n)=D(n)$

$$D(A) = 12$$



Heurística admisible

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas  
 $h(n)=W(n)$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

Distancia Manhattan  
 $h(n)=D(n)$

$$D(A) = 12$$



Heurística admisible

$$f(n) = g(n) + W(n)$$



solución óptima

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas  
 $h(n)=W(n)$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

Distancia Manhattan  
 $h(n)=D(n)$

$$D(A) = 12$$



Heurística admisible

$$f(n) = g(n) + W(n)$$



solución óptima

$$f(n) = g(n) + D(n)$$



solución óptima

# Comparación de funciones heurísticas para el puzzle

Descolocadas  
 $h(n)=W(n)$

$$W(A) = 7$$



Heurística admisible

	1	4
7	2	6
3	8	5

$$h^*(A) = 18$$

Distancia Manhattan  
 $h(n)=D(n)$

$$D(A) = 12$$



Heurística admisible

$$f(n) = g(n) + W(n)$$



solución óptima

$$f(n) = g(n) + D(n)$$



solución óptima

Entonces, ¿cuál es la diferencia entre usar  $W(n)$  y  $D(n)$ ?

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$    $D(n)$  domina a  $W(n)$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$    $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$

---

$W(n)$

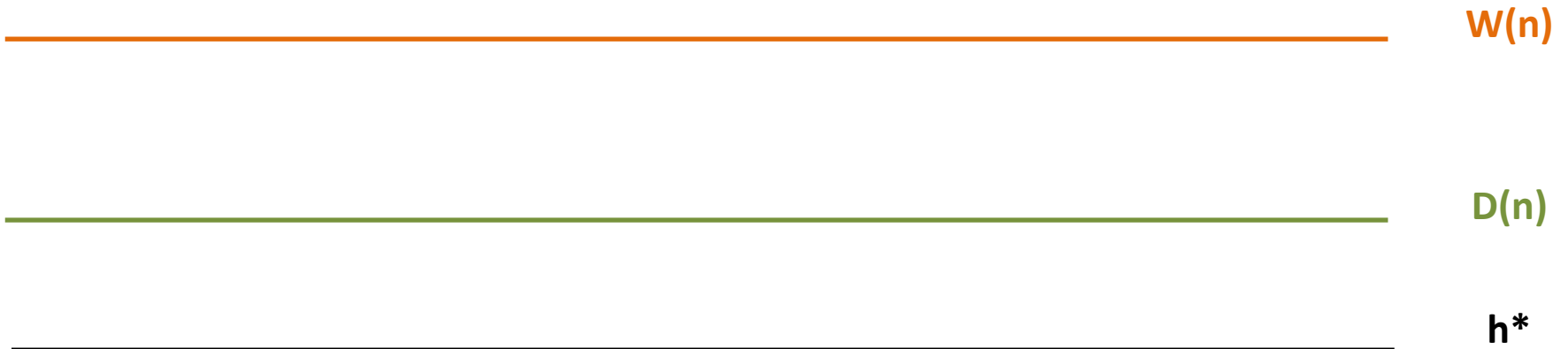
---

$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

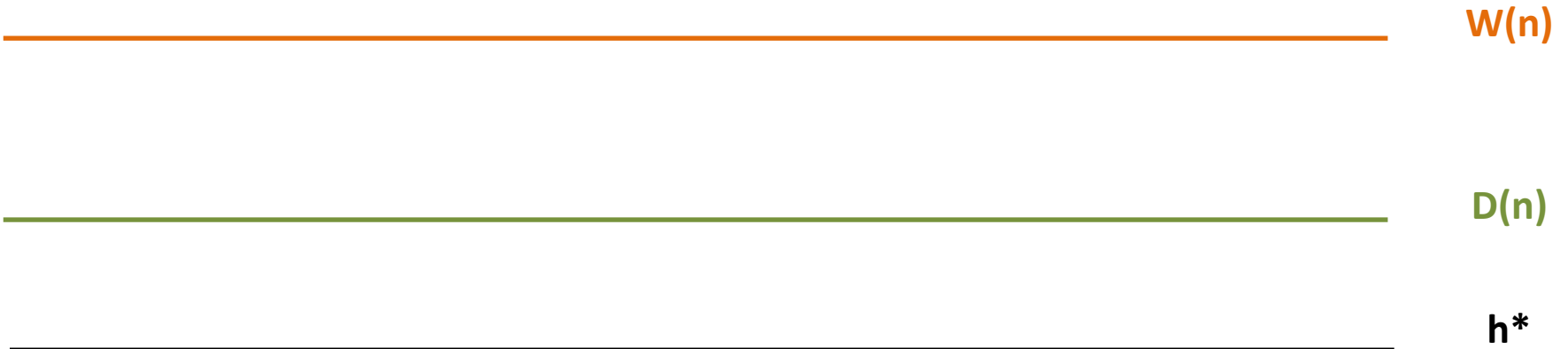
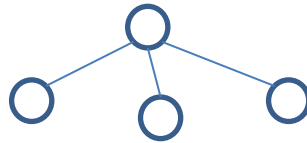
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

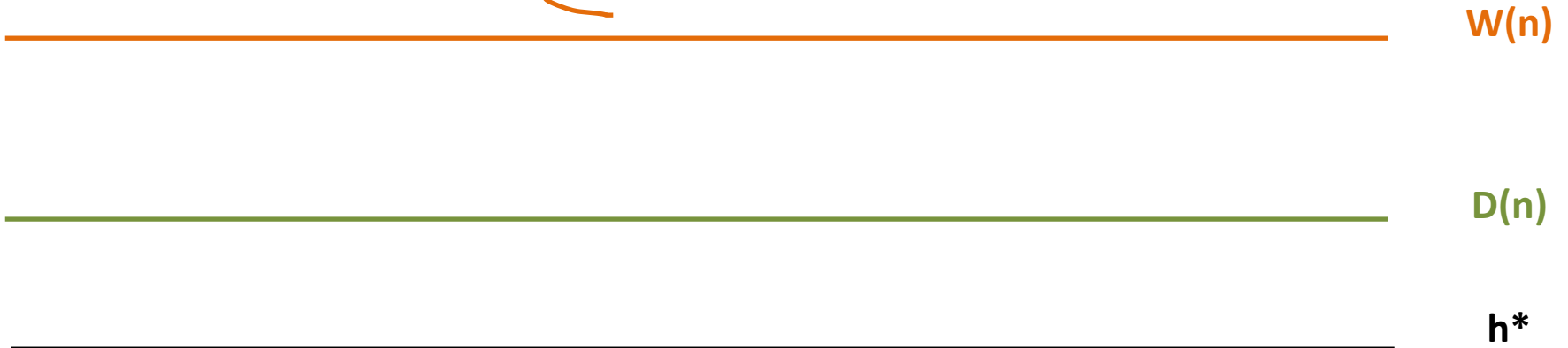
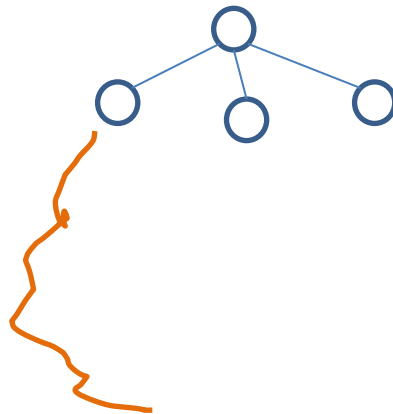
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

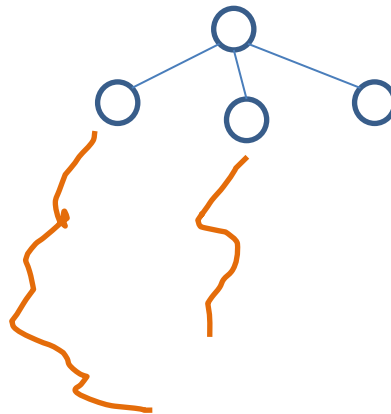
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

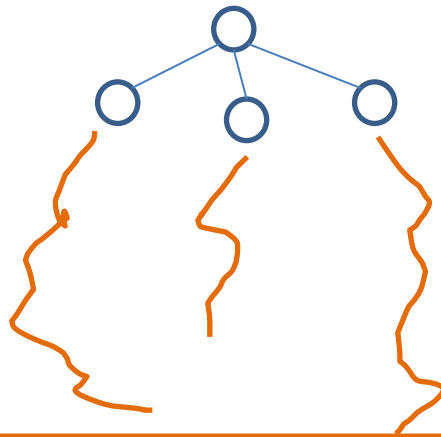
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$W(n)$

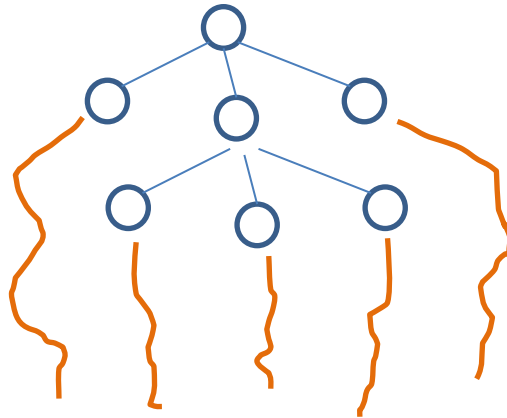
$D(n)$

$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$W(n)$

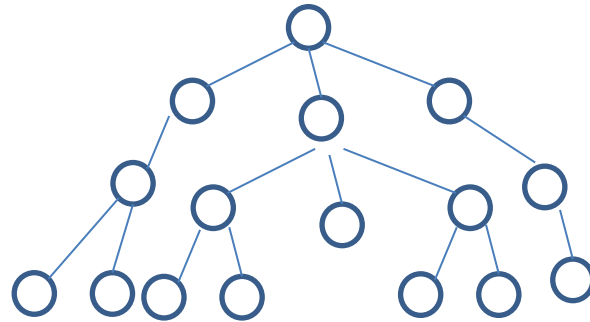
$D(n)$

$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



---

$W(n)$

---

$D(n)$

---

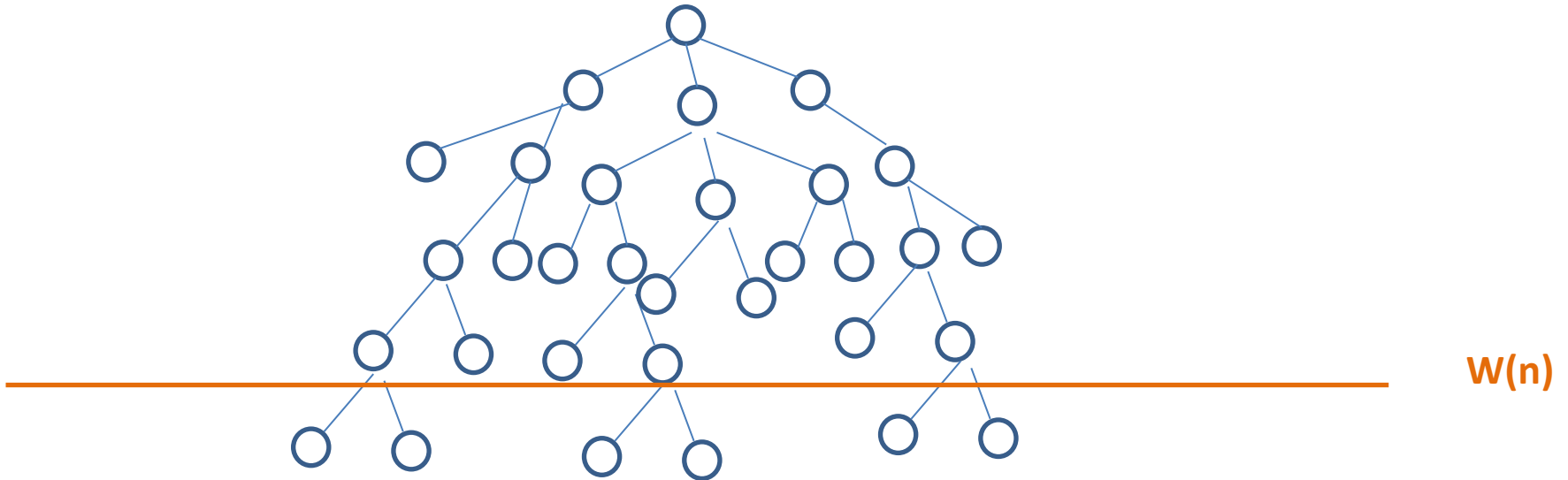
$h^*$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$

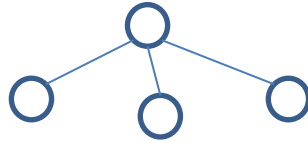


$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$    $D(n)$  domina a  $W(n)$



---

$W(n)$

---

$D(n)$

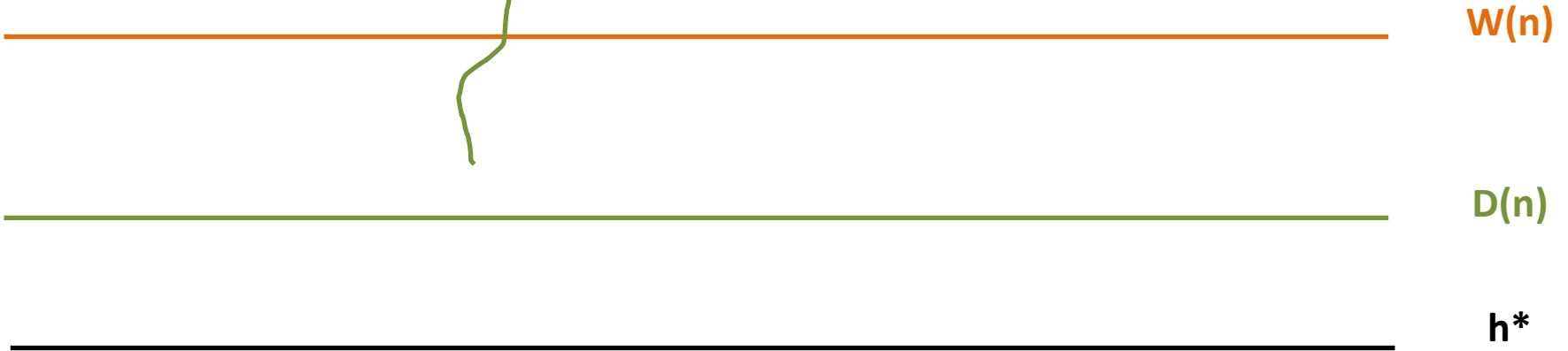
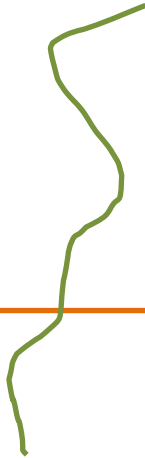
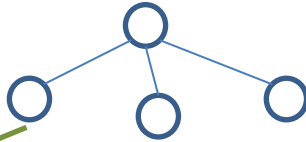
---

$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

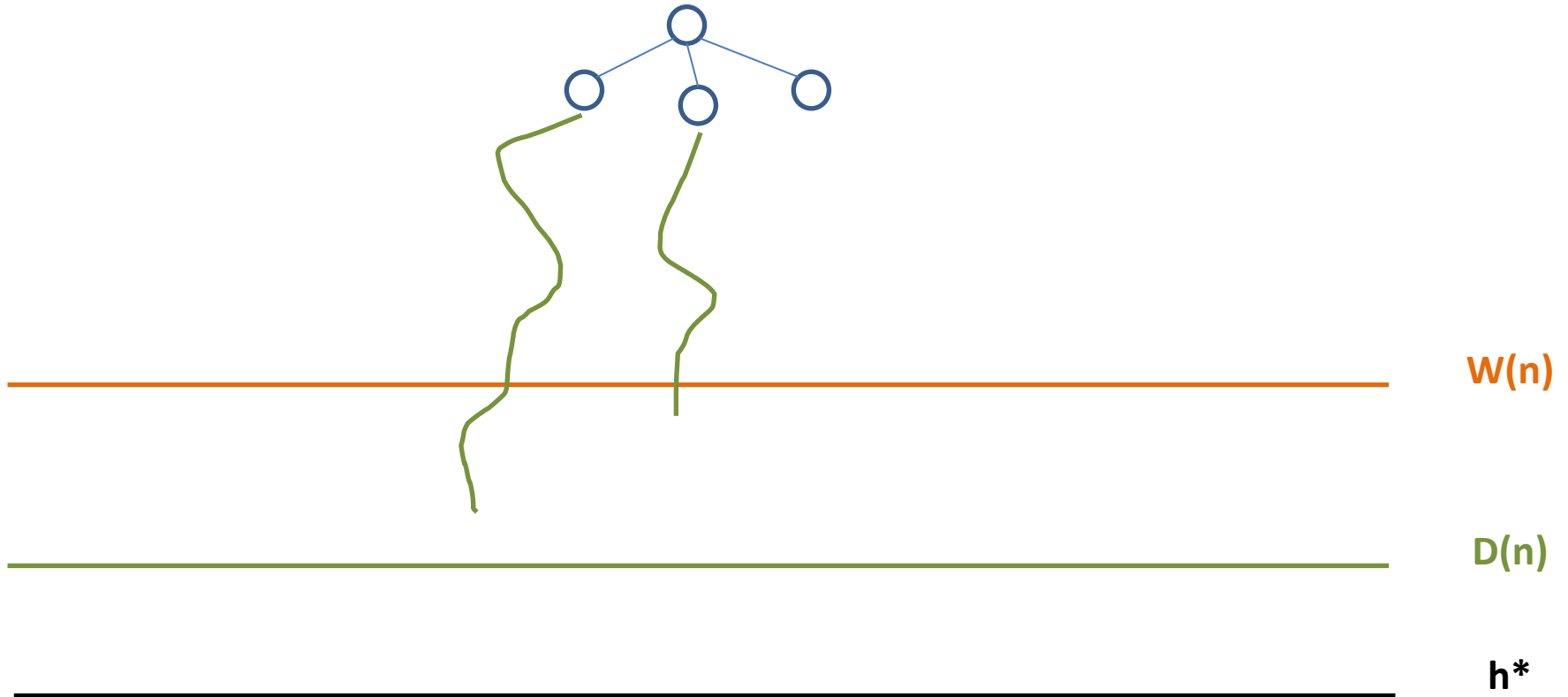
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

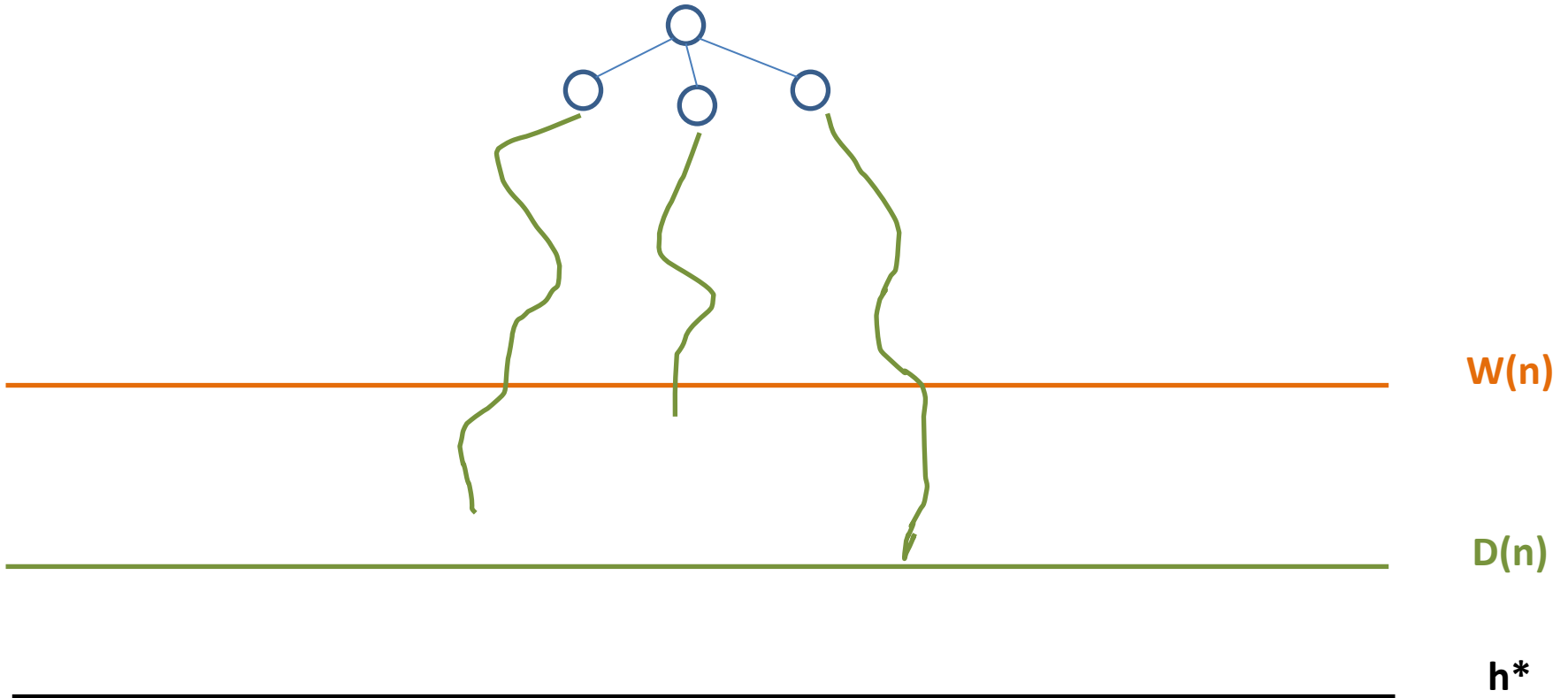
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

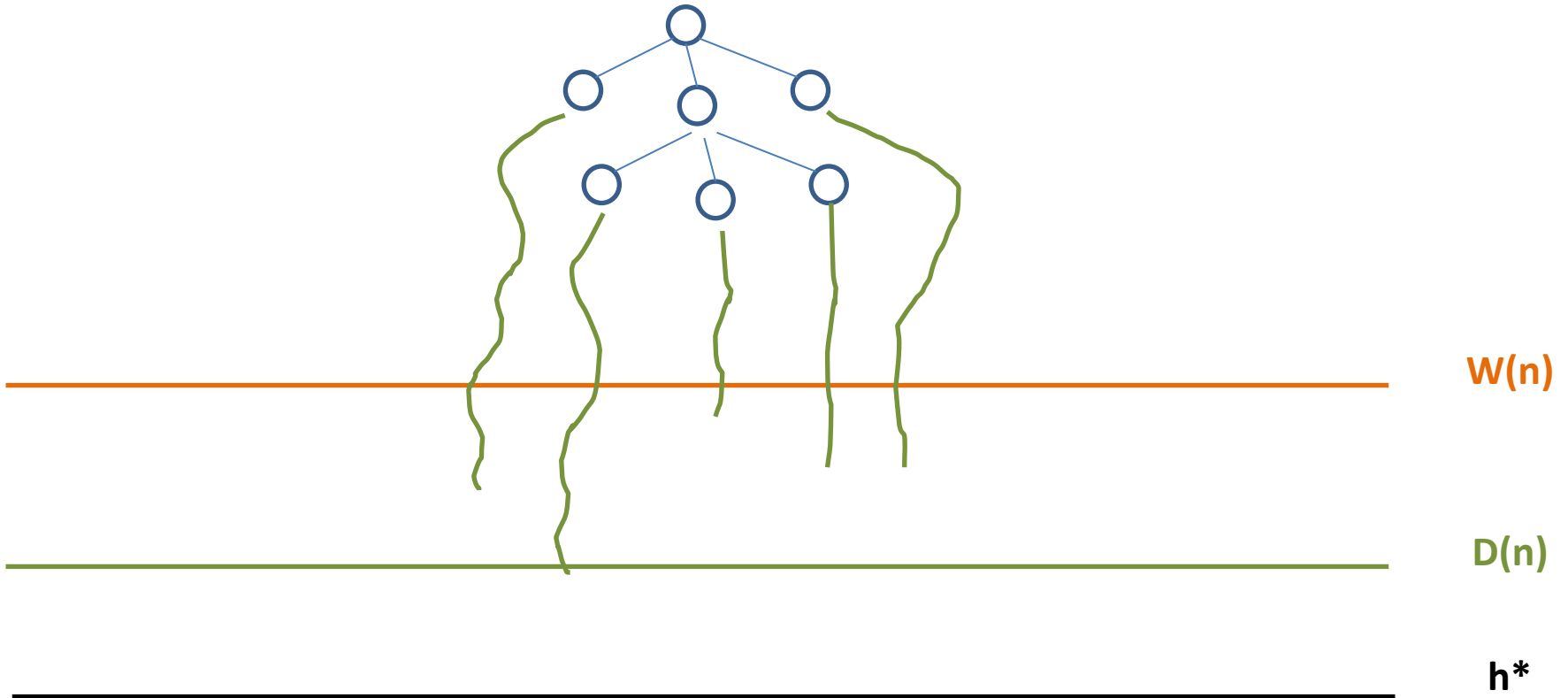
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

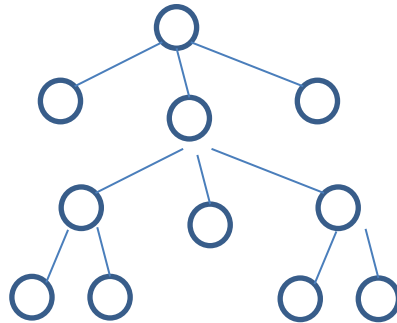
$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



---

$W(n)$

---

$D(n)$

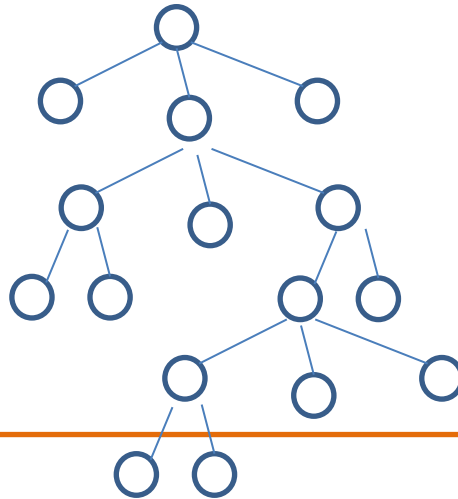
---

$h^*$

$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$



$W(n)$

$D(n)$

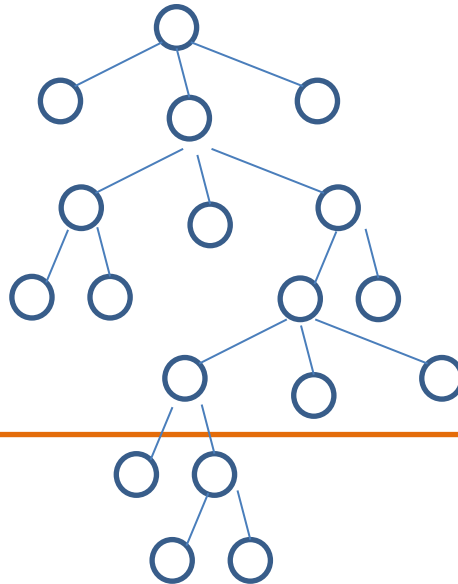
$h^*$



$D(n)$  está mucho más informada que  $W(n)$

Los valores  $D(n)$  están mucho más cerca del coste real ( $h^*$ ) que  $W(n)$

$D(n) \gg W(n)$   $\longrightarrow$   $D(n)$  domina a  $W(n)$

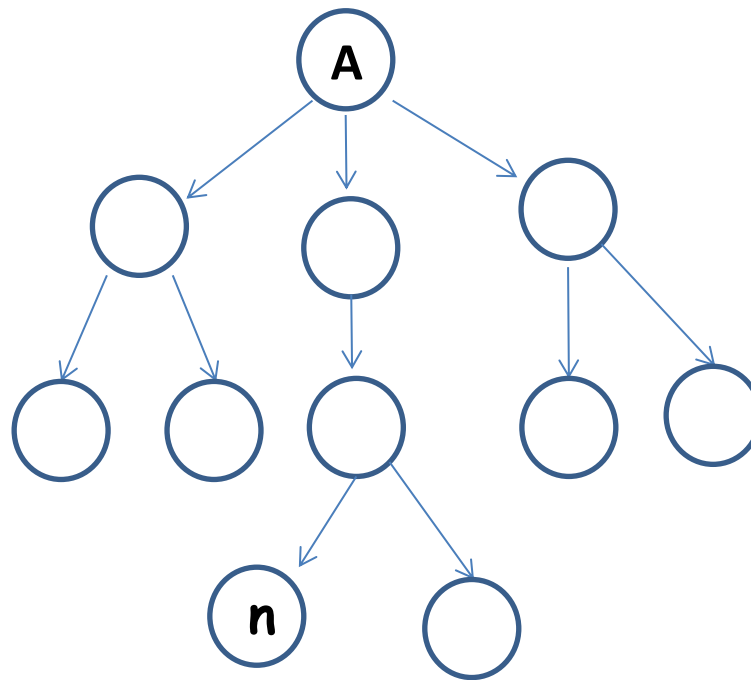


$W(n)$

$D(n)$

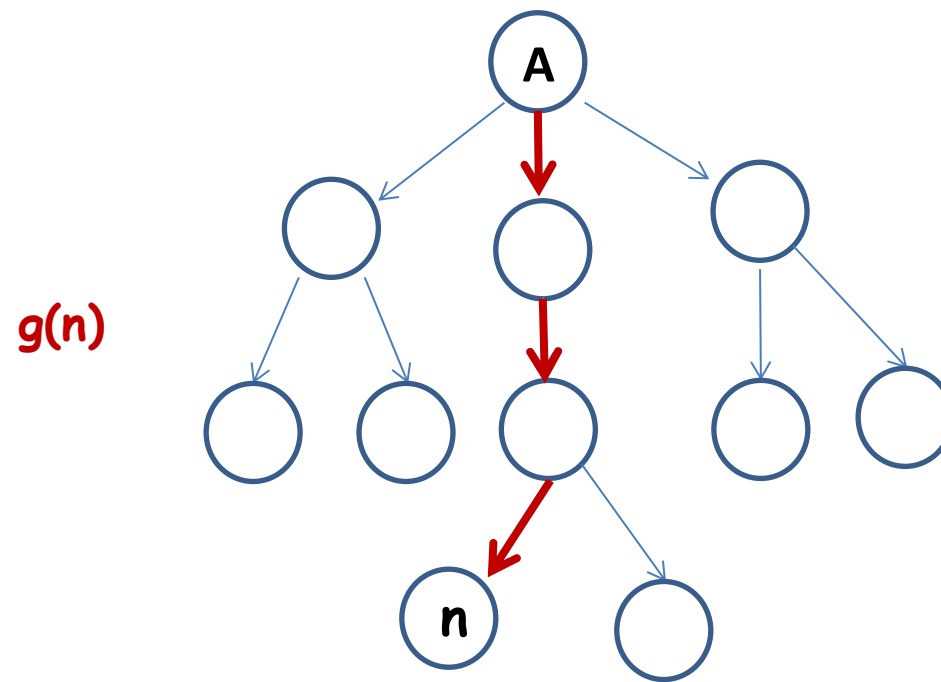
$h^*$

# RESUMEN



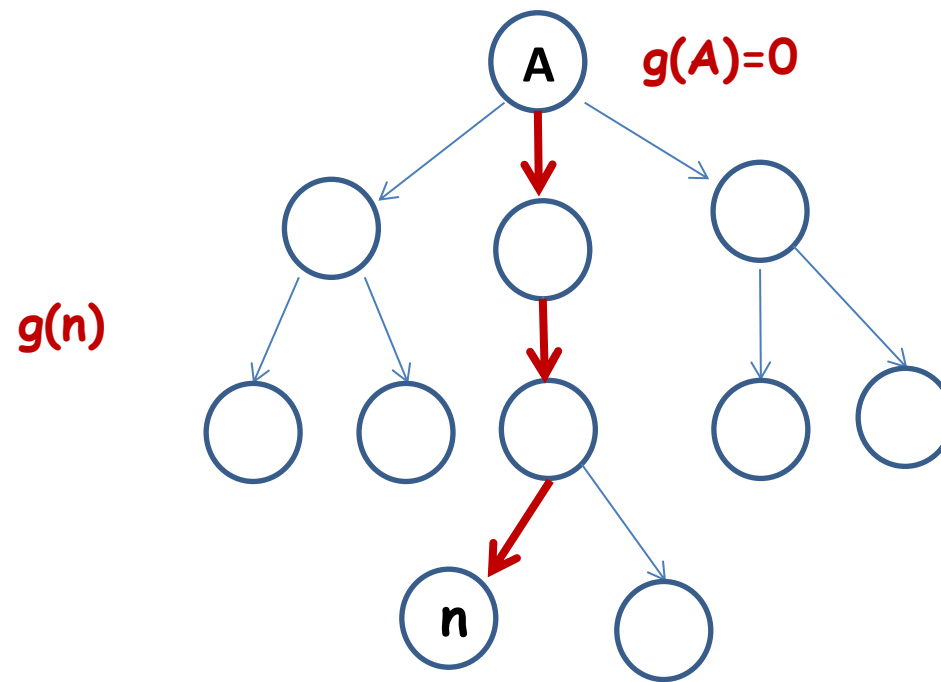
**GOAL**

# RESUMEN



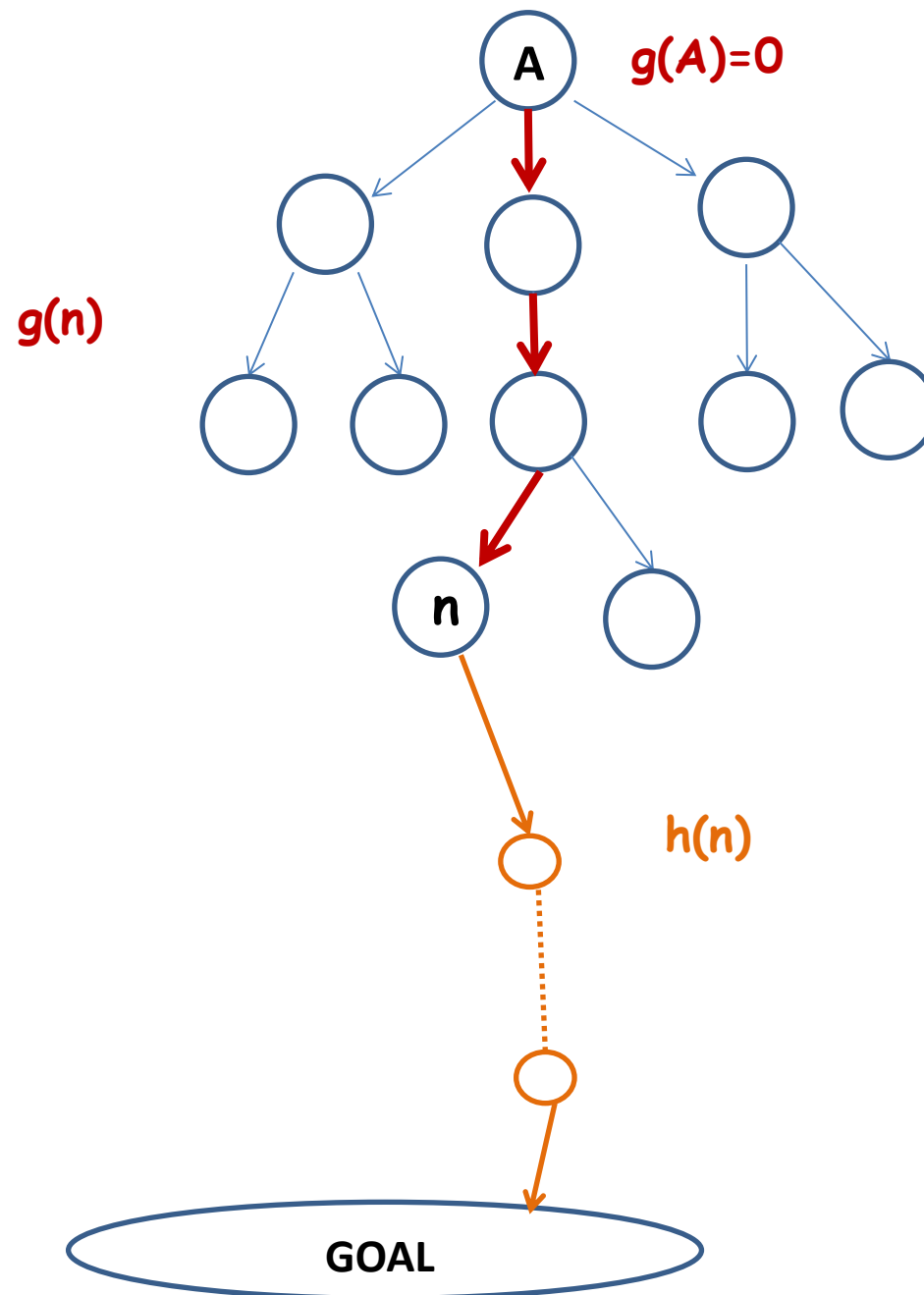
GOAL

# RESUMEN

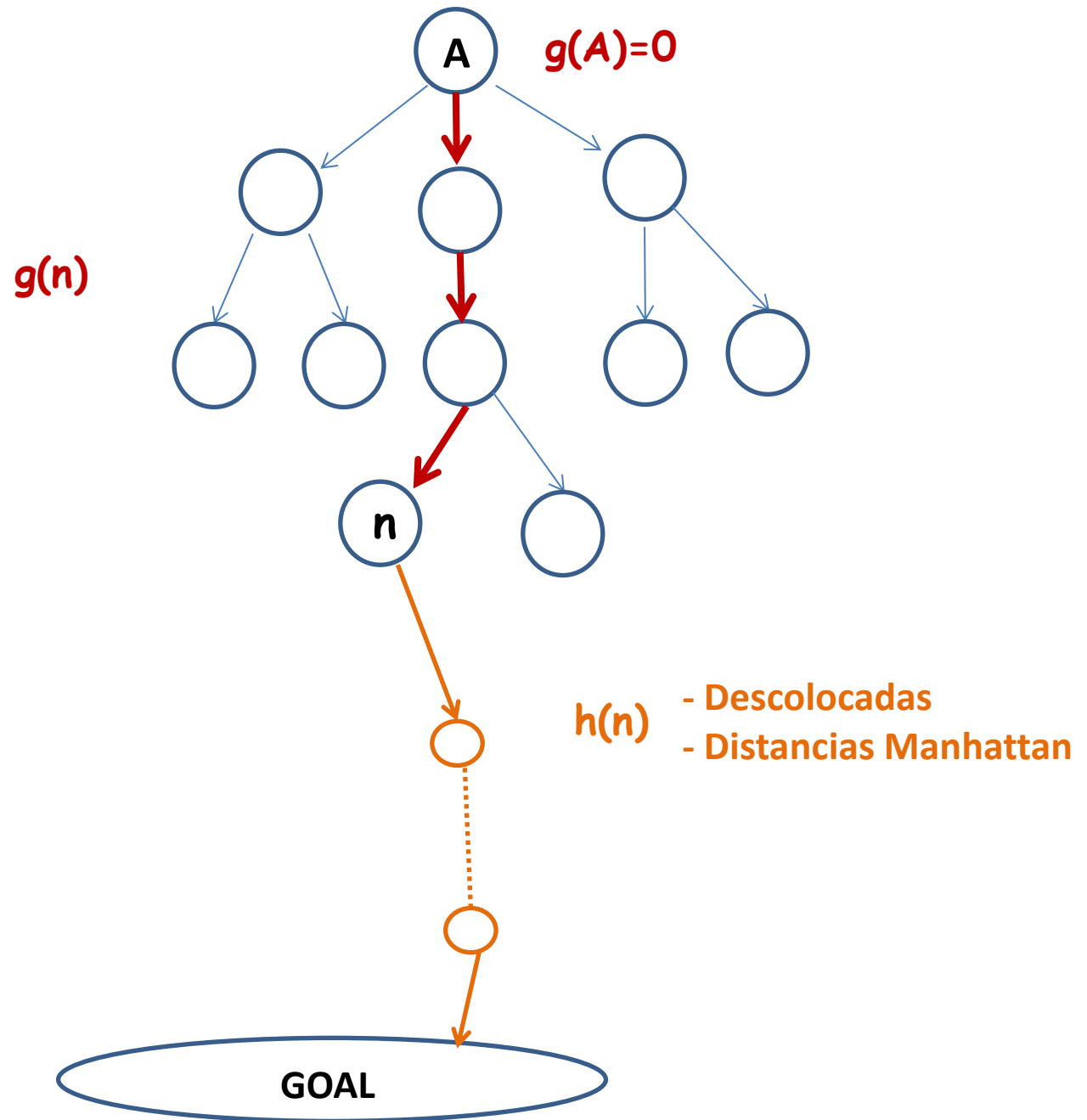


GOAL

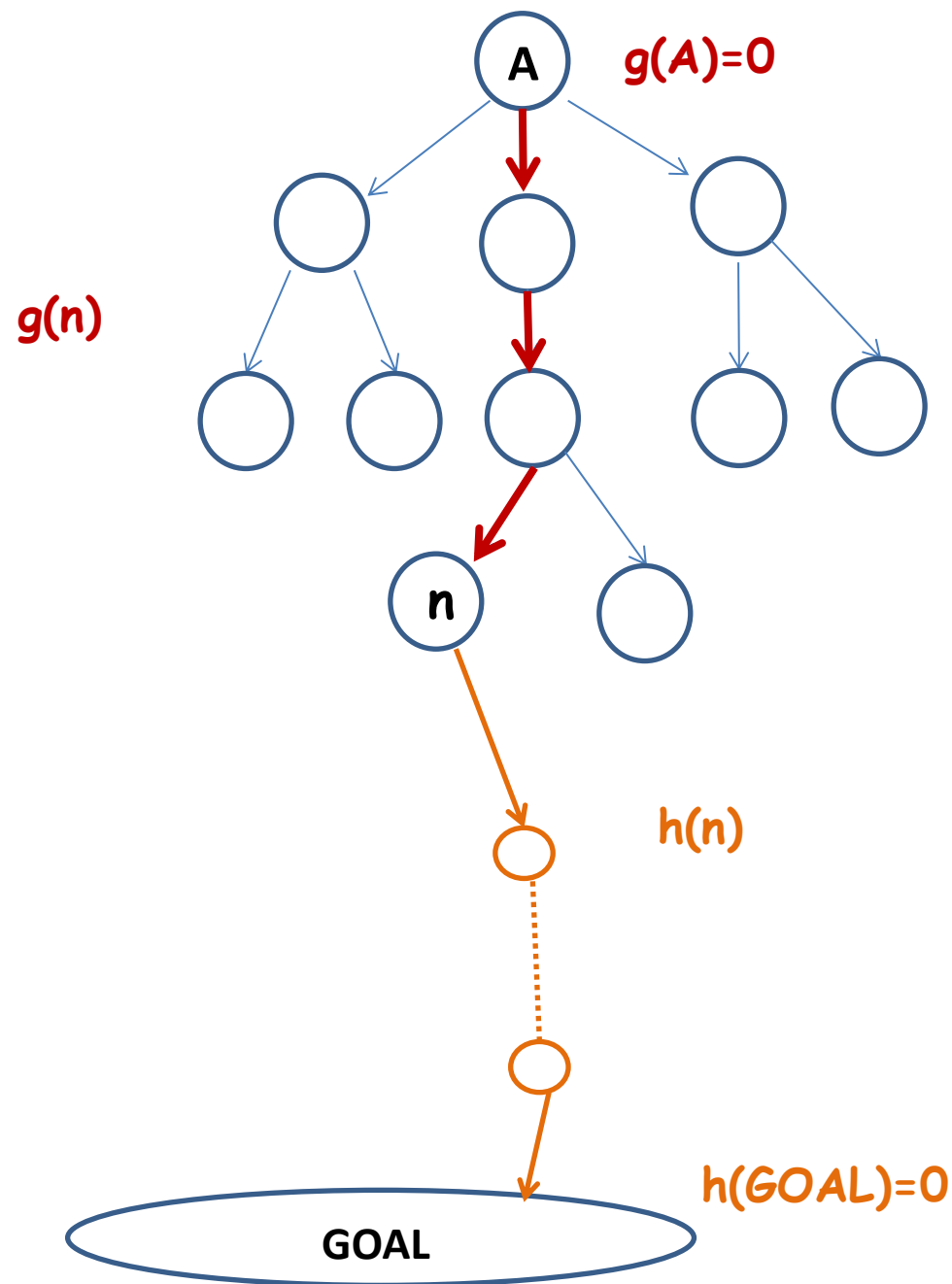
# RESUMEN



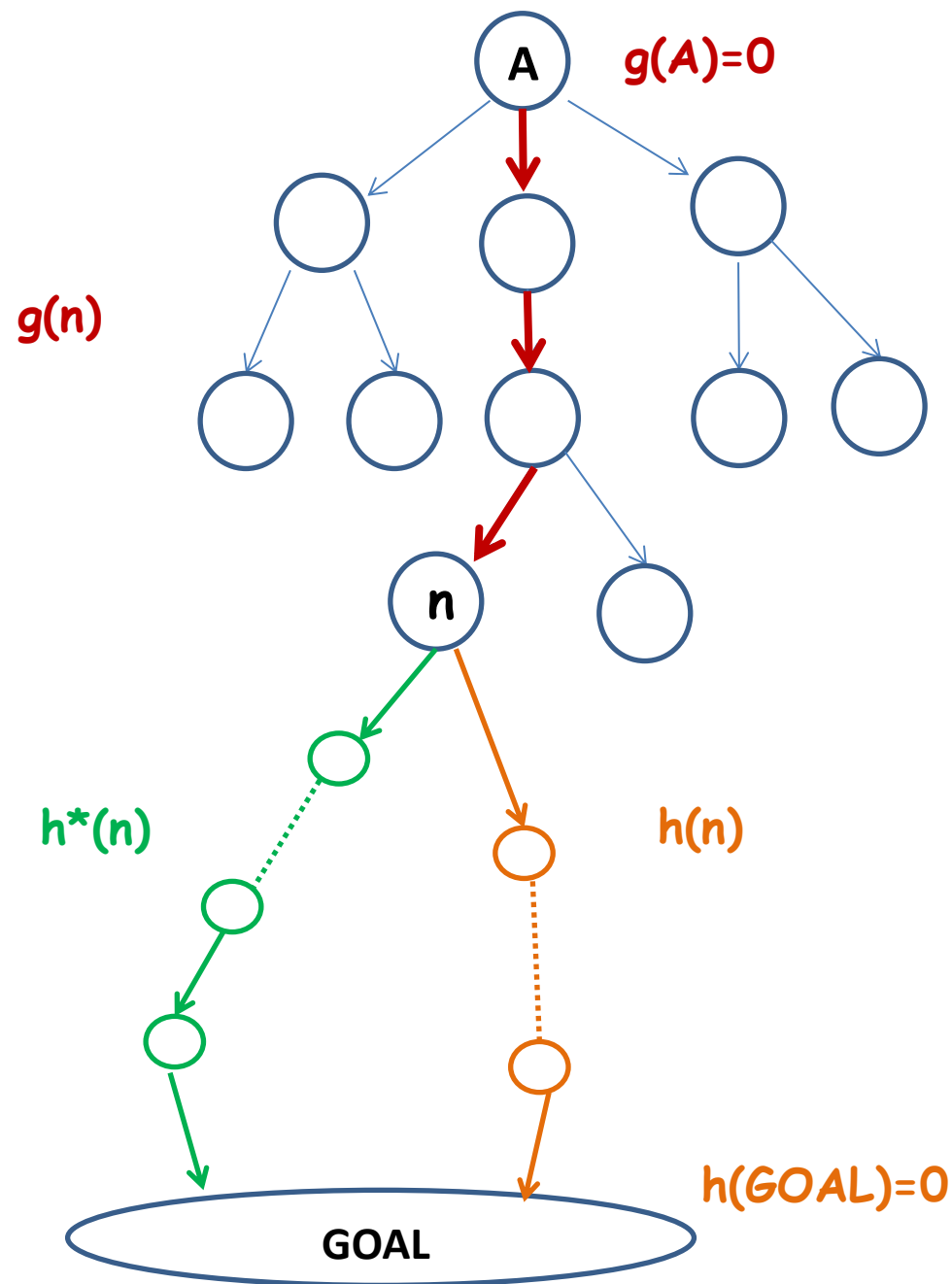
# RESUMEN



RESUMEN

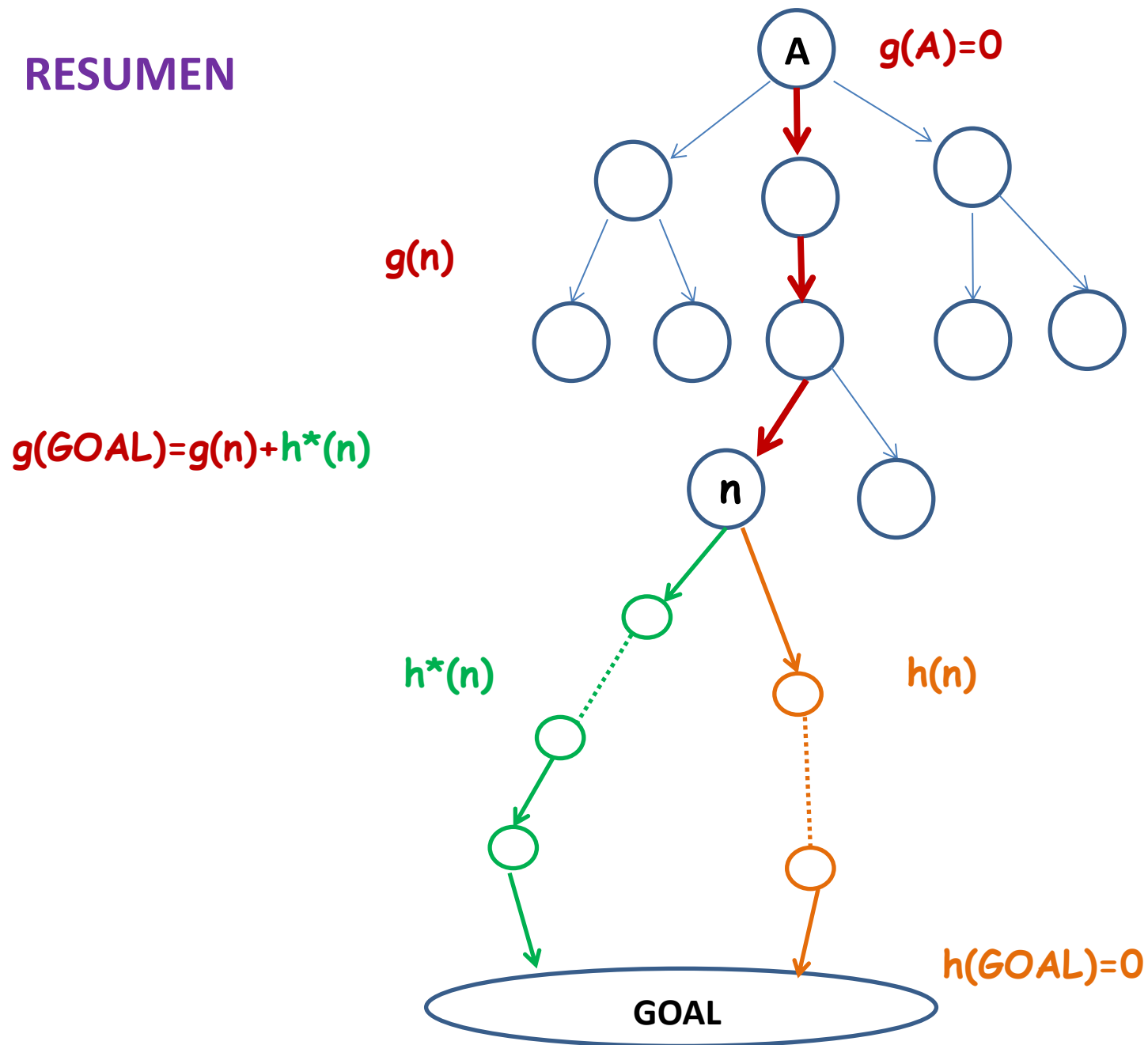


# RESUMEN





# RESUMEN



# RESUMEN

