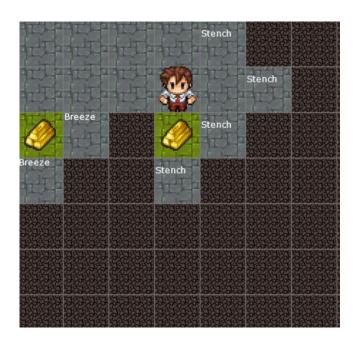
INTELIGENCIA ARTIFICIAL I

Ingeniería en Mecatrónica



Representación del conocimiento y Razonamiento Lógico

Dra. Ing. Selva S. Rivera
Profesora Titular



Representación del conocimiento

- Lenguaje de representación del conocimiento
- Sentencias
- Base de Conocimiento

español

Si la oficina está sucia, limpiar.

Si la oficina está sucia, limpiar.

Si la oficina está limpia, ir a otra.

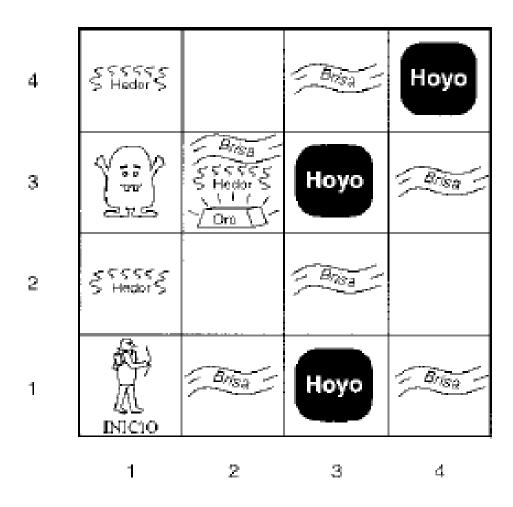
Si la oficina está ocupada, no limpiar.

Preguntar

Decir

Si la of. está sucia y ocupada, ir a otra.

El mundo de wumpus



Percepciones

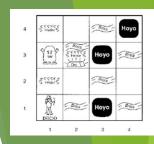
- Hedor
- Brisa
- Resplandor
- Un golpe
- Grito de muerte del Wumpus

TABLA REAS para el wumpus



			1 2 3 4
Rendimiento	Entorno	Actuadores	Sensores
+1000 por recoger oro	Matriz 4x4	El agente se puede mover hacia adelante y girar 90° a izq. o derecha	Dispone de sensores para percibir, Hedor, Brisa, Resplandor
-1000 por caer en un hoyo o ser comido por el wumpus	El agente siempre comienza en [1,1] orientado a la derecha	El agente muere si entra en una casilla con un hoyo o con el wumpus vivo.	Si el agente intenta atravesar una pared, sentirá un golpe.
-1 por cada acción que se realice	Las posiciones del oro y del wumpus son aleatorias	El agente puede "agarrar" el oro,	Cuando el Wumpus muere emite un grito que se escucha en toda la cueva.
-10 por lazar la flecha	Con probabilidad 0,2 cada casilla puede tener un hoyo	El agente puede "disparar" la flecha en línea recta. La flecha avanza hasta que encuentra una pared o mata al wumpus. Sólo se dispone de una flecha.	
fuente: Inteligencia Artificia			

El mundo de wumpus



1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1.2	2,2	3,2	4,2
ок			
1,1 A OK	2,1 OK	3,1	4,1

(a)

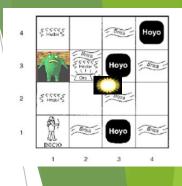
A B G	= Agente = Brisa = Resplandor.
	Ora
OK	= Casilla segura
P	≂ Hoyo
S	⇔. hedor
V	= Visitada
W	= Wumpus

1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1,2	2,2 ¿P?	3,2	4,2
OK.		1	
1,1	2,1 A	3.1 ₆ P?	4,1
V	В		
OK	ок		

(b)

Percepciones del agente: [Hedor, Brisa, Resplandor, Golpe, Grito]

El mundo de wumpus



1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
^{1,2} A S OK	2,2 OK	3,2	4,2
1,1 V OK	2,1 B V OK	3,1	4,1

Α	= Agente
13	= Brisa
Cir	≃ Resplandor,
	Oro
OK	= Casilla segura
P	= Hoyo
S	≃ Mat hedor
\mathbf{V}	= Visiteda
W	= Wumpus

1,4	2,4 ;P?	3,4	4,4
1,3 ;W!	2,3 A G S B	3,3 ¿P?	4,3
1,2 s	2,2	3,2	4,2
V	V		
ОК	ок		
1,1	^{2,1} B	3,1 ¡P!	4,1
V	V		
OK	OK		

(a) (b)

REPRESENTACIÓN Y RAZONAMIENTO LÓGICO



- Las BC se componen de sentencias
- SINTAXIS : especifica las sentencias que están bien formadas
- SEMÁNTICA: define el valor de verdad de cada sentencia respecto a cada mundo posible o modelo (significado de las sentencias)

"m" es un modelo de " α " Indica que la sentencia " α " es verdadera en el modelo "m"

SENTENCIA X + Y = 4



X e Y son el nº de mujeres y hombres jugando cartas

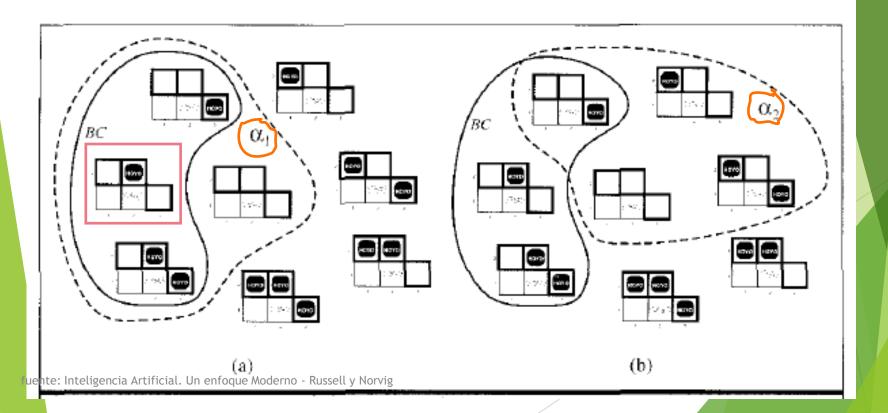
MODELOS o Mundos Posibles					
	X	Y			
	0	4			
	1	3			
	2	2			
	3	1			
	4	0			



INFERENCIA LÓGICA

 $\alpha_1 =$ «No hay un hoyo en la casilla [1, 2]». $\alpha_2 =$ «No hay un hoyo en la casilla [2, 2]».

1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1.2	2,2 ¿P?	3.2	4,2
OK	2.1	2.4	4.1
1,1 V OK	2,1 A B OK	3,1 ¿P?	4,1



Comprobación de modelos

Es un algoritmo de inferencia lógica que enumera todos los modelos posibles y comprueba si α es verdadera en todos los modelos en los que la BC es verdadera.

Se dice que " α se deriva de la BC"

Propiedades de los algoritmos de inferencia

- Un algoritmo de inferencia que deriva sólo sentencias implicadas se dice que es "sólido" o que "mantiene la verdad".
- Un algoritmo de inferencia es "completo" si puede derivar cualquier sentencia que esté implicada.

Lógica proposicional sintaxis

(Define las sentencias que se pueden construir)

- Sentencias atómicas : se componen de un único símbolo proposicional
- Sentencias complejas: se construyen a partir de sentencias más simples mediante el uso de las conectivas lógicas:

Conectivas lógicas	descripción			
٦	(no)	negación		
^	(y)	conjunción		
V	(o)	disyunción		
\Rightarrow \supset o \rightarrow	(implica)	implicación		
⇔	(sí y sólo si)	bicondicional		

Backus-Naur form

(para lógica proposicional)

- Sentencia → Sentencia atómica | Sentencia compleja
- ► Sentencia atómica → Verdadero | Falso | Símbolo

proposicional

- ► Símbolo proposicional $\rightarrow P \mid Q \mid R \mid ...$
- Sentencia compleja → ¬ Sentencia

```
| (Sentencia ^ Sentencia)
```

| (Sentencia v **Sentencia**)

| (Sentencia → **Sentencia**)

| (Sentencia ↔ Sentencia)

Lógica proposicional - semántica

(Define las reglas para determinar el valor de verdad de una sentencia respecto de un modelo concreto)

Un modelo posible

$$m_{\mathrm{t}} = \{H_{\mathrm{1,2}} = falso, H_{\mathrm{2,2}} = \mathrm{falso}, H_{\mathrm{3,1}} = verdadero\}$$

Todas las sentencias se construyen a partir de las sentencias atómicas y las cinco conectivas lógicas.

Para calcular el valor de verdad

Para las sentencias atómicas:

- **Verdadero** es verdadero en todos los modelos
- *Falso* es falso en todos los modelos
- El valor de verdad de cada símbolo proposicional se debe especificar directamente para cada modelo.

Para las sentencias complejas:

- Para toda sentencia "s" y todo modelo "m", la sentencia ¬s es verdadera en "m" si y sólo si "s" es falsa en "m".

Lógica proposicional tabla de verdad

 $\neg P \lor Q$

P	Q	¬ P	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \Rightarrow Q$	$P \Leftrightarrow Q$
falso	falso	verdadero	falso	falso	verdadero	verdadero
falso	verdadero	verdadero	falso	verdadero	verdadero	falso
verdadero	falso	falso	falso	verdadero	falso	falso
verdadero	verdadero	falso	verdadero	verdadero	verdadero	verdadero

Figura 7.8 Tablas de verdad para las cinco conectivas lógicas. Para utilizar la tabla, por ejemplo, para calcular el valor de $P \vee Q$, cuando P es verdadero y Q falso, primero mire a la izquierda en donde P es verdadera y Q es falsa (la tercera fila). Entonces mire en esa fila justo en la columna de $P \vee Q$ para ver el resultado: verdadero. Otra forma de verlo es pensar en cada fila como en un modelo, y que sus entradas en cada fila dicen para cada columna si la sentencia es verdadera en ese modelo.

Base de Conocimiento

1,4 2,4 3,4 4,4

1,3 2,3 3,3 4,3

1,2 2,2 2,P2 3,2 4,2

OK

1,1 2,1 A B OK

OK

OK

OK

1,0 4,1

- H_{ij} es verdadero si hay un hoyo en la casilla [i,j]
- $B_{i j}$ es verdadero si hay una corriente de aire (una brisa)en la casilla [i,j]
 - No hay ningún hoyo en la casilla [1, 1].

$$R_1$$
: $\neg H_{1,1}$

En una casilla se siente una brisa si y sólo si hay un hoyo en una casilla vecina.
 Esta regla se ha de especificar para cada casilla; por ahora, tan sólo incluimos las casillas que son relevantes:

$$\begin{array}{lll} R_2 : & B_{1,1} & \iff & (H_{1,2} \vee H_{2,1}) \\ R_3 : & B_{2,1} & \iff & (H_{1,1} \vee H_{2,2} \vee H_{3,1}) \end{array}$$

Las sentencias anteriores son verdaderas en todos los mundos de wumpus. Ahora
incluimos las percepciones de brisa para las dos primeras casillas visitadas en el
mundo concreto en donde se encuentra el agente, llegando a la situación que se
muestra en la Figura 7.3(b).

$$R_4$$
: $\neg B_{1,1}$
 R_5 : $B_{2,1}$

BC wumpus

Figura 7.9 Una tabla de verdad construida para la base de conocimiento del ejemplo. La BC es verdadera si R_1 hasta R_2 son verdaderas, cosa que sucede en tres de las 128 filas. En estas tres filas, $H_{1,2}$ es falsa, así que no hay ningún hoyo en la casilla [1, 2]. Por otro lado, puede haber (o no) un hoyo en la casilla [2, 2].

inferencia

B1,1	B2,1	H1,1	H1,2	H2,1	H2,2	H3,1	R1	R2	R3	R4	R5	ВС
F	F	F	F	F	F	F	V	V	V	V	F	F
F	F	F	F	F	F	V	V	V	F	V	F	F
F	V	F	F	F	F	F	V	V	F	V	V	F
F	V	F	F	F	F	V	V	V	V	V	V	V
F	V	F	F	F	V	F	V	V	V	V	V	V
F	V	F	F	F	V	V	V	V	V	V	V	V
F V	V V	F V	F 	V V	F V	F 	V F	F V	F V	V F	V V	F F

Tabla de verdad para la BC del ejemplo anterior.

1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1,2	2,2 ¿P?	3.2	4,2
OK.			
ν	В	3,1 ¿P?	4,1
	1,3	1,3 2,3 1,2 2,2 2,P? OK 1,1 2,1 A V B	1,3 2,3 3,3 1,2 1,2 2,2 2,2 2,2 2,2 2,2 2,2 2,2 2,2

Equivalencias

Dos sentencias son equivalentes lógicamente si tienen los mismos valores de verdad en el mismo conjunto de modelos

Figura 7.11 Equivalencias lógicas. Los símbolos α , β y γ se pueden sustituir por cualquier sentencia en lógica proposicional.

validez y satisfacibilidad

Una sentencia es válida (**tautología**) si es verdadera en todos los modelos.

Averiguar la validez de (BC => a)

Una sentencia es satisfactoria si es verdadera para algún modelo.

 α es válida sí y sólo si $\neg \alpha$ es insatisfacible



Refutación o contradicción

- on
- La demostración de α a partir de **BC** averiguando la insatisfacibilidad de (**BC** ^ ¬α) se corresponde exactamente con la técnica de demostración en matemáticas de "reducción al absurdo".
- Asumimos que la sentencia α es falsa y observamos si se llega a una contradicción con las premisas en **BC**. Dicha contradicción es justamente lo que queremos expresar cuando decimos que la sentencia (**BC** ^ ¬α) es insatisfacible.

PATRONES DE INFERENCIA EN LÓGICA PROPOSICIONAL

Modus Ponens

Reglas de inferencia

Eliminación

Resolución



Reglas de inferencia

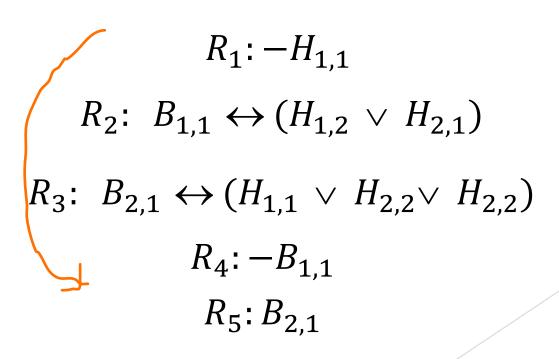
Todas las equivalencias lógicas se pueden utilizar como reglas de inferencia

iodas las equivalencias logicas se pueden utilizar como regias de imerencia			
Modus ponens	$rac{lpha \Rightarrow eta, \qquad lpha}{eta}$	perro → animal, perro Se infiere animal	
Eliminación- ^	$\frac{\alpha \wedge \beta}{\alpha} \qquad \frac{\alpha \wedge \beta}{\underline{\beta}}$	resplandor ^ wumpus Se puede inferir cualquiera de sus conjuntores	
Resolución unaria	$\frac{\alpha \vee \beta, \neg \beta}{\alpha}$	resplandor v wumpus, ¬wumpus resplandor	
Resolución	$\frac{\alpha \vee \beta, \neg \beta \vee \gamma}{\alpha \vee \gamma}$	resplandor v wumpus, ¬wumpus v brisa Se puede inferir resplandor o brisa	

Demostrar $\neg H_{1,2}$

$$\neg H_{1,2}$$

Comenzamos con la BC



1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3.3	4,3
1,3	6,3	3.0	*,3
1,2	2.2 ¿P?	3.2	4,2
OK.			
1,1 V	2,1 A B	3.1 ¿P?	4,1
OΚ	ок		

Demostrar

$$\neg H_{1,2}$$

$$R_1 \colon -H_{1,1}$$

$$R_2 \colon B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1})$$
 BC
$$R_3 \colon B_{2,1} \leftrightarrow (H_{1,1} \lor H_{2,2} \lor H_{2,2})$$

$$R_4 \colon -B_{1,1}$$

$$R_5 \colon B_{2,1}$$

Eliminamos la bicondiconal

$$R_2: B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \vee H_{2,1})$$

Para obtener

$$R_6: (B_{1,1} \to (H_{1,1} \vee H_{2,1})) \wedge ((H_{1,2} \vee H_{2,1}) \to B_{1,1})$$

Demostrar

 $\neg H_{1,2}$

Aplicamos Eliminación- ^

$$R_6: (B_{1,1} \to (H_{1,1} \vee H_{2,1})) \wedge ((H_{1,2} \vee H_{2,1}) \to B_{1,1})$$

Para obtener

$$R_7: (H_{1,2} \vee H_{2,1}) \to B_{1,1}$$

Y por equivalencia lógica de contraposición obtenemos

$$R_8: -B_{1,1} \to -(H_{1,2} \vee H_{2,1})$$

BC derivada

$$R_{1}:-H_{1,1}$$

$$R_{2}: B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1})$$

$$R_{3}: B_{2,1} \leftrightarrow (H_{1,1} \lor H_{2,2} \lor H_{2,2})$$

$$R_{4}:-B_{1,1}$$

$$R_{5}: B_{2,1}$$

$$R_{6}: (B_{1,1} \to (H_{1,1} \lor H_{2,1})) \land ((H_{1,2} \lor H_{2,1}) \to B_{1,1})$$

$$R_{7}: (H_{1,2} \lor H_{2,1}) \to B_{1,1}$$

$$R_{8}: -B_{1,1} \to -(H_{1,2} \lor H_{2,1})$$

Demostrar

$$\neg H_{1,2}$$

Aplicamos el Modus Ponens

$$\frac{\alpha \Rightarrow \beta, \quad \alpha}{\beta}$$

 \triangleright con R_8 y la R_4

$$R_8: \left(-B_{1,1} \to -(H_{1,2} V H_{2,1})\right)$$

$$R_4$$
: $-B_{1,1}$

Para obtener

$$R_9$$
: $-(H_{1,2} V H_{2,1})$

Demostrar

$$\neg H_{1,2}$$

Aplicamos la Ley de Morgan a

$$R_9$$
: $-(H_{1,2} \ V \ H_{2,1})$

Para obtener

$$R_{10}$$
: $-H_{1,2}$ Λ $-H_{2,1}$

Concluyendo por eliminación que



1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1,2	2,2 ¿P?	3.2	4,2
0K 1,1 V	2,1 A	3.1 ¿P?	4,1
OK	ок		

PRUEBA o demostración















- Obtener una prueba es muy semejante a encontrar una solución en un problema de búsqueda.
- Si la <u>función sucesor</u> se define para generar todas las aplicaciones posibles de las <u>reglas de inferencia</u>, entonces todos los algoritmos de búsqueda vistos se pueden utilizar para buscar una prueba.
- La búsqueda de pruebas es una alternativa a tener que enumerar todos los modelos.



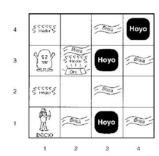












	1,4	2,4	3,4	4,4
	1,3 _{(W1}	2,3	3,3	4,3
	I AIS	2,2	3,2	4,2
П	OK	OK		
	1,1	2,1 B	3,1	4,1
V	ок	ок		

Consideremos que el agente vuelve de la casilla [2,1] a la [1,1] y entonces va a la casilla [1,2] donde percibe hedor pero no percibe brisa. Entonces <u>añadimos</u>:

$$R_{11}$$
: $-B_{1,2}$

$$R_{12}: B_{1,2} \leftrightarrow (H_{1,1} \lor H_{2,2} \lor H_{1,3})$$

Podemos derivar (como hicimos anteriormente)

$$R_{13}$$
: $-H_{2,2}$

$$R_{14}$$
: $-H_{1.3}$

Si aplicamos eliminación de la bicondicional a

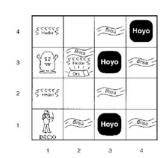
$$R_3: B_{2,1} \leftrightarrow (H_{1,1} \lor H_{2,2} \lor H_{3,1})$$

Seguido del MP a

$$\frac{\alpha \Rightarrow \beta, \quad \alpha}{\beta}$$
 $R_5: B_{2,1}$

Se obtiene

$$R_{15}$$
: $(H_{1,1} \vee H_{2,2} \vee H_{3,1})$



• de R_{15} : $(H_{1,1} \vee H_{2,2} \vee H_{3,1})$

ightharpoonup Y sabiendo que R_{13} : $-H_{2,2}$

• Se resuelve R_{16} : $(H_{1,1} \vee H_{3,1})$

Y recordando que R_1 : $-H_{1,1}$ se obtiene

 R_{17} : $H_{3,1}$

Con cláusulas de longitud 2



Disyunción de literales

La cláusula resultante debería contener sólo una copia de cada literal. Se llama factorización al proceso de eliminar copias de literales.

Ej: AvB se resuelve con Av¬B dando AvA que se reduce a A

Cualquier algoritmo de búsqueda completo, aplicando sólo la regla de resolución, puede derivar cualquier conclusión implicada por cualquier BC en lógica proposicional.

Forma normal conjuntiva

FNC: toda sentencia en lógica proposicional es equivalente lógicamente a una conjunción de disyunciones de literales.

Ejemplo:

$$R_2: B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \vee H_{2,1})$$

Eliminamos
$$\leftrightarrow$$
 $\left(B_{1,1} \rightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1})\right) \land \left(\left(H_{1,2} \lor H_{2,1}\right) \rightarrow B_{1,1}\right)$

Eliminamos
$$\rightarrow$$
 $(-B_{1,1} \lor H_{1,2} \lor H_{2,1}) \land (B_{1,1} \lor -(H_{1,2} \lor H_{2,1}))$

$$(-B_{1,1} \vee H_{1,2} \vee H_{2,1}) \wedge (B_{1,1} \vee (-H_{1,2} \wedge - H_{2,1}))$$

$$(-B_{1,1} \vee H_{1,2} \vee H_{2,1}) \wedge ((B_{1,1} \vee - H_{1,2}) \wedge (B_{1,1} \vee - H_{2,1}))$$

Ley de Morgan

Algoritmo de resolución

para Lógica Proposicional

- ► Trabajan utilizando el principio de prueba mediante contradicción. (BC $\rightarrow \alpha \leftrightarrow (BC \land \neg \alpha)$ gs insatisfacible
- ► Se convierte (BC $^{\neg}\alpha$) a FNC
- Se aplica la regla de resolución a las cláusulas obtenidas
- Cada par que contiene literales complementarios se resuelve para generar una nueva cláusula
- El proceso continua hasta
 - No hay nuevas cláusulas que se puedan añadir (BC no implica α) o
 - ► Se deriva la cláusula vacía (BC $\rightarrow \alpha$)

Resolución-lp

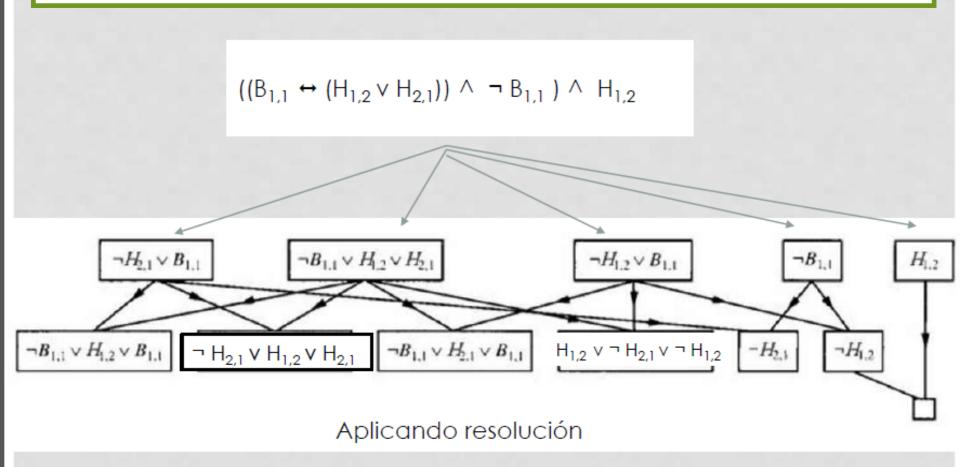
$$R_2: B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1}) \qquad R_4: -B_{1,1}$$

$$BC = R_2 \land R_4 = (B_{1,1} \Leftrightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1})) \land \neg B_{1,1}$$

- ► demostrar: ¬H_{1,2}
- Demostramos por contradicción:

$$((B_{1,1} \leftrightarrow (H_{1,2} \lor H_{2,1})) \land \neg B_{1,1}) \land H_{1,2}$$
BC

EXPRESAMOS LA BC COMO FNC



fuente: Inteligencia Artificial. Un enfoque Moderno - Russell y Norvig

Cláusulas de horn

(disyunción de literales de los cuales como mucho uno es positivo)

- Las CH con exactamente un literal positivo se denominan cláusulas positivas. $(L_{1,1} \lor \neg B_{1,1} \lor \neg H_{2,1})$
- ▶ El literal positivo se denomina cabeza.
- La disyunción de literales negativos se llama cuerpo.
- Una cláusula positiva que no tiene literales negativos (cabeza sin cuerpo) se llama hecho.
- ► Cada CH se puede escribir como una implicación cuya premisa sea una conjunción de literales positivos y cuya conclusión sea un único literal positivo. $(B_{1,1} \ H_{2,1}) \rightarrow L_{1,1}$
- Averiguar si hay o no implicación con CH se puede realizar en un tiempo lineal respecto al tamaño de la BC.

Encadenamiento hacia adelante

- Determina si un símbolo proposicional "q" (la petición) se deduce de una BC compuesta por CH.
- El algoritmo comienza a partir de los hechos (literales positivos) de la BC
 - Si todas las premisas de una implicación se conocen entonces la conclusión se añade al conjunto de hechos conocidos.
 - El proceso continua hasta que la petición "q" es añadida o hasta que no se puedan realizar más inferencias.
- El algoritmo se ejecuta en tiempo lineal.

Encadenamiento dirigido por los datos

$$P \Rightarrow Q$$

$$L \wedge M \Rightarrow P$$

$$B \wedge L \Rightarrow M$$

$$A \wedge P \Rightarrow L$$

$$A \wedge B \Rightarrow L$$

Ä

B

(a)

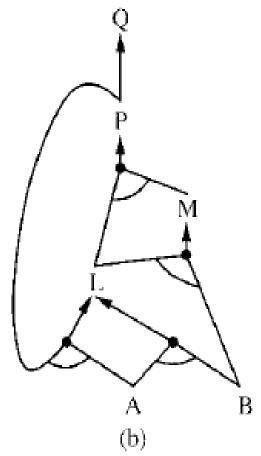


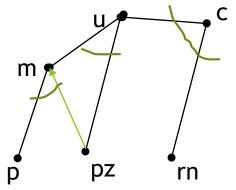
Figura 7.15 (a) Una base de conocimiento sencilla con cláusulas de Horn. (b) Su correspondiente grafo

Ejemplo (consignas)

- Se sabe que:
- ► Los animales con pelos o que dan leche son mamíferos. (p v l) \rightarrow m
- ▶ Los mamíferos que tienen pezuñas o que rumian son ungulados. (m ^ pz) → u
- ▶ Los ungulados de cuello largo son jirafas. (u ^ cl) →j
- ► Los ungulados con rayas negras son cebras. $(u^rn) \rightarrow c$
- Los animales con pelos y pezuñas son mamíferos. (p ^ pz) → m
- Se observa un animal que tiene pelos, pezuñas y rayas negras. (p^pz^rn)
- Argumentar por Encadenamiento hacia adelante que es una cebra.

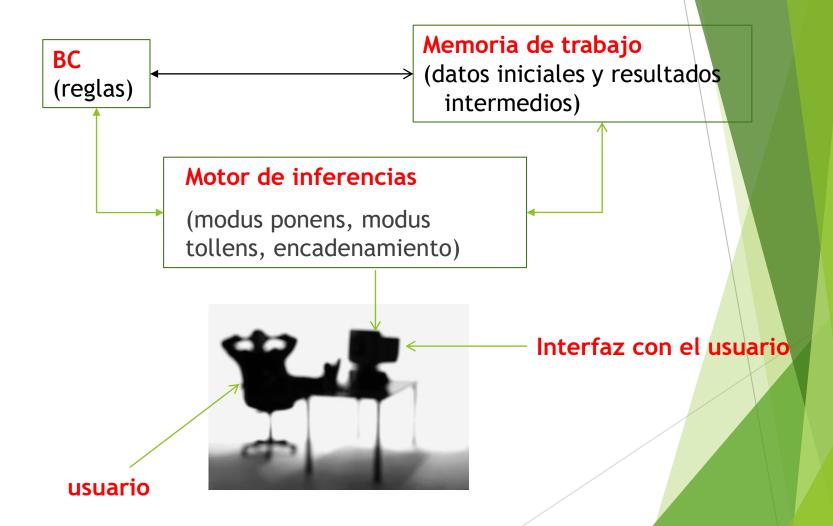
Ejemplo (resuelto)

- Reglas:
- **(p v l)→m**
- (m ^ pz)→ u
- (u ^ cl) →j
- \rightarrow (u^{rn}) \rightarrow c
- (p ^ pz) → m
- Hechos
- (p^pz^rn)
- Argumentar por encadenamiento hacia adelante.





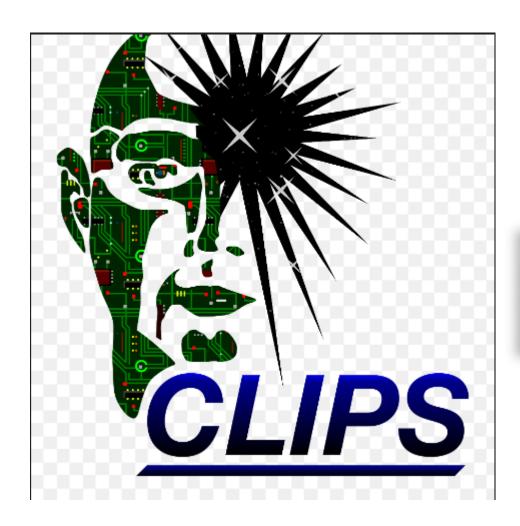
Sistemas expertos



Sistemas expertos aplicaciones

- Diagnóstico y localización de averías de dispositivos y de sistemas de todas las clases
- Planeamiento y programación de vuelos, personal, puertas de una línea aérea; programación del departamento de empleo de una fábrica; las hojas de operación de procesos de fabricación.
- Configuración de objetos manufacturados
- Toma de decisión financiera
- Vigilancia y control de procesos
- Diseño y fabricación.

https://www.clipsrules.net/



C Language Integrated Production System (CLIPS)

fuente: Inteligencia Artificial. Un enfoque Moderno - Russell y Norvig

Agentes basados en circuitos

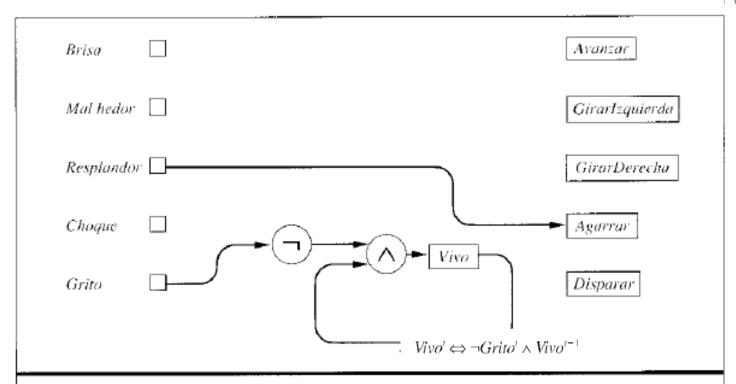


Figura 7.20 Parte de un agente basado en circuitos para el mundo de *wumpus*, mostrando las entradas, las salidas, el circuito para coger el oro, y el circuito que determina si el *wumpus* está vivo. Los registros se muestran como rectángulos, y los retardos de un paso se muestran como pequeños triángulos.

Agentes basados en circuitos

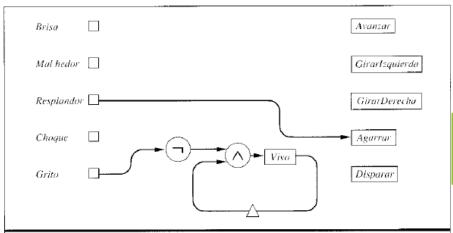


Figura 7.20 Parte de un agente basado en circuitos para el mundo de *wumpus*, mostrando las entradas, las salidas, el circuito para coger el oro, y el circuito que determina si el *wumpus* está vivo. Los registros se muestran como rectángulos, y los retardos de un paso se muestran como pequeños triángulos.

 $Vivo' \Leftrightarrow \neg Grito' \wedge Vivo'^{-1}$

 $Resplandor^t \leftrightarrow Agarrar^t$

EJERCICIO

```
\begin{array}{l} L_{1,1}^{t} \leftrightarrow & (L_{1,1}^{t-1} \wedge (\neg Avanzar^{t-1} \vee Tropezar^{t})) \\ \\ \vee & (L_{1,2}^{t-1} \wedge (OrientadoAbajo^{t-1} \wedge Avanzar^{t-1})) \\ \\ \vee & (L_{2,1}^{t-1} \wedge (OrientadoIzquierda^{t-1} \wedge Avanzar^{t-1})) \end{array}
```

$$L'_{1,1} \Leftrightarrow (L^{t-1}_{1,t} \wedge (\neg Avanzar^{t-1} \vee Tropezar^t))$$

 $\vee (L^{t-1}_{1,2} \wedge (OrientadoAbajo^{t-1} \wedge Avanzar^{t-1}))$
 $\vee (L^{t-1}_{2,1} \wedge (OrientadoIzquierda^{t-1} \wedge Avanzar^{t-1}))$

Agentes basados en circuitos

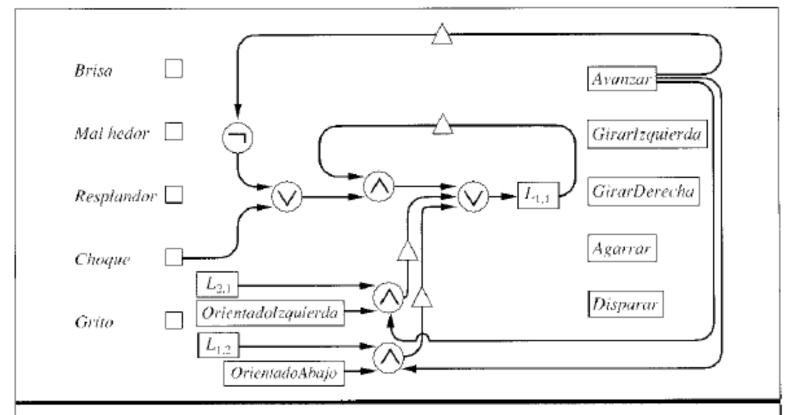


Figura 7.21 El circuito para determinar si el agente está en la casilla [1, 1]. Cada registro de localización y de orientación tiene enlazado un circuito similar.

comparación

	Agente basado en inferencias	Agentes basados en circuitos
Precisión	Necesita almacenamiento en cada instante	Utiliza el instante actual y el previo.
Eficiencia computacional	Tiempo exponencial	Tiempo lineal
Completitud	Completo gracias a que recuerda todas sus percepciones anteriores	Podría ser incompleto
Facilidad de construcción	fácil (especifica la física)	difícil (idear circuito acíclicos)