

Lógica Probabilística

Contenido

1. Lógica probabilística (Nilsson 1986)
 - a. Mundos posibles y deducción probabilística (Probabilistic entailment)
2. Deducción Anytime (Frisch y Haddawy 1994)
 - a. Lenguaje \mathcal{L}_{PL}
 - b. Deducción anytime



Lógica probabilística

Mundos posibles

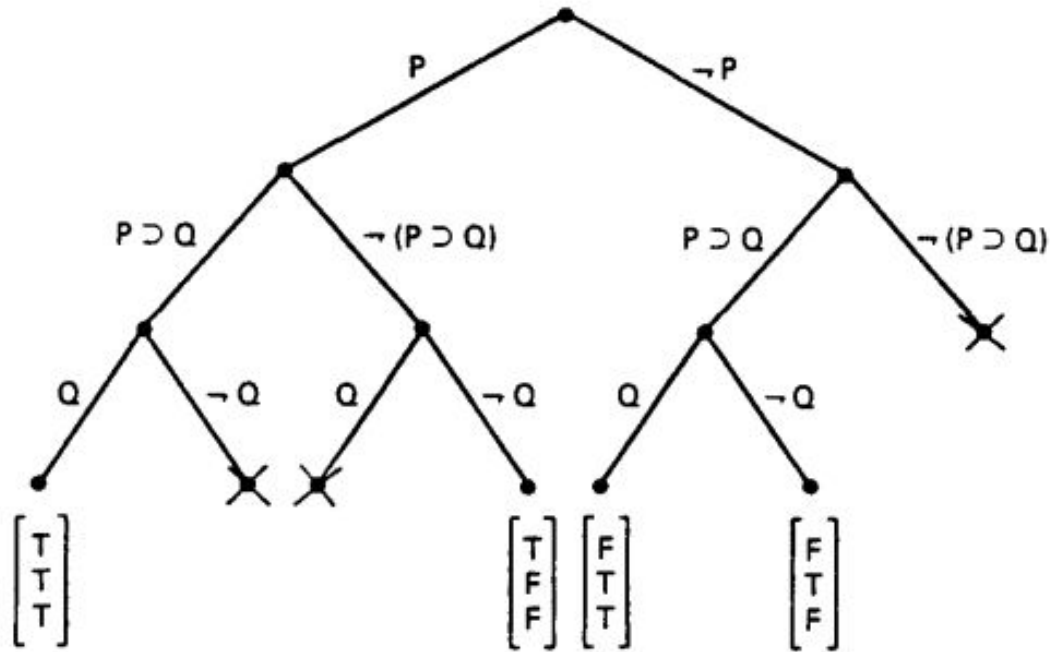
Nilsson 1986

- Un enunciado S es verdadero o falso, si no lo sabemos podemos considerar dos mundos posibles, uno en que S es verdadero y otro en el que S es falso.
- Si tenemos n enunciados a lo más hay 2^n
- Sin embargo los 2^n mundos no son necesariamente consistentes. Sólo aquellos mundos consistentes son mundos posibles




Mundos posibles

$$S = \{P, P \supset Q, Q\}$$



Mundos posibles


La probabilidad de cada enunciado puede escribirse en términos de los mundos posibles y de la probabilidad de cada mundo.

1. Para cada mundo W_i se ordenan las oraciones de forma arbitraria.
 2. Se define el vector columna V_i tal que si la oración S_j es falsa, entonces $V_{ij}=0$, si S_j es verdadera entonces $V_{ij}=1$.
 3. Uniendo los V_{ij} en una matriz V .
 4. De esta forma el vector Π que contiene la probabilidad de cada enunciado se define como: $\Pi=VP$, donde P es el vector columna que contiene la probabilidad de cada mundo posible.
- 

Mundos posibles

Casi nunca se conoce la probabilidad de cada mundo, pero se pueden inferir dada la opinión experta sobre los valores en Π y el conjunto de mundos posibles.

Nilsson define 2 problemas:

1. Se conoce la probabilidad de un conjunto de enunciados B y se desea conocer la probabilidad de un nuevo enunciado S .
 2. Se conoce la probabilidad de un conjunto de enunciados B y se desea conocer la probabilidad de un enunciado S dado que se conoce el valor de S_0 .
- 

Mundos posibles: Probabilistic entailment

Para el primer problema Nilsson propone acotar la probabilidad del enunciado S a partir de una técnica conocida como *probabilistic entailment*.

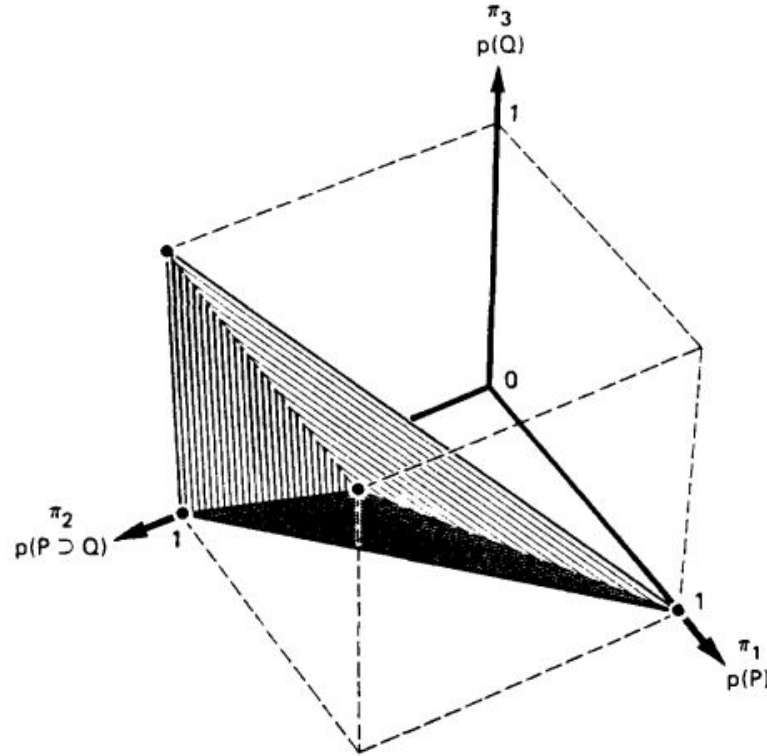
1. Dado el conjunto de mundos posibles para el conjunto $B \cup \{S\}$ se calculan **todos** los mundos posibles. De entrada la probabilidad de S está restringida a la envoltura convexa (*convex hull*) definida por los extremos en que sólo uno de los mundos posibles puede ocurrir y lo hace con probabilidad 1.



Mundos posibles: Probabilistic entailment

$\{P, P \rightarrow Q, Q\}$

$$V = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}.$$



Mundos posibles: Probabilistic entailment

2. Una vez que se tienen los mundos posibles se puede escribir la matriz V , donde la última fila corresponde al enunciado S .
3. Se conoce las probabilidades de los enunciados en V y se ordenan en un vector Π' .
4. Como la suma de las probabilidades de los mundos debe ser uno se agrega una fila de 1's al inicio de V y un uno al inicio del vector Π' .



Mundos posibles: Probabilistic entailment

5. Se elimina el último renglón de V (correspondiente a S) y da lugar a V' .
6. Se encuentra el vector P a partir del sistema $\Pi' = V'P$.
7. Para encontrar la probabilidad de S , se hace la multiplicación $V_s P$, donde V_s es el último renglón de la matriz original V correspondiente al enunciado S .



Mundos posibles: Probabilistic entailment

La solución que da la probabilidad de S no es única, por lo que el problema se puede plantear como un problema de optimización donde se busca maximizar la entropía. $H = - \sum_i p_i \log p_i = - \mathbf{P}^t \log \mathbf{P},$

Al convertirlo en un problema de optimización es posible usar técnicas como multiplicadores de Lagrange para resolverlo.



Mundos posibles: Probabilistic entailment

Para el segundo problema hace uso de la probabilidad condicional donde:

$$P(S|S_0)=P(S \wedge S_0)/P(S_0)$$

Con la solución del problema anterior es posible aproximar la probabilidad de los enunciados S , $S \wedge S_0$ y la de S_0 .



Deducción Anytime de Frisch y Haddawy (1994)

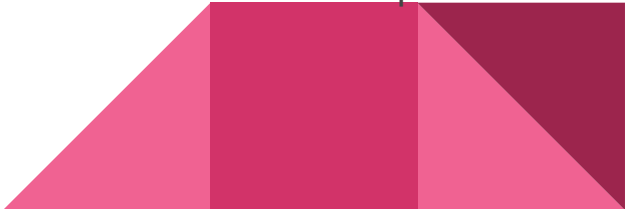
Críticas a Nilsson

El problema de resolver *probabilistic entailment* con el método de Nilsson es

- NP completo en lógica proposicional
- No computable en lógica de primer orden
- No muestra que la deducción que propone sea sólida y completa.

Propuesta

Proponer un método que:

- Pueda arrojar resultados parciales en cualquier momento
 - Que la información en cada iteración incremente de forma monótona creciente
 - Que contenga reglas bien definidas.
 - Se puede definir un subconjunto de problemas donde el método de deducción es completo.
- 

Lenguaje \mathcal{L}_{PL}

Enunciados son de la forma: $P(\phi|\epsilon) \in I$. Donde I es un intervalo cerrado en $[0,1]$ y ϕ y ϵ son enunciados de lógica proposicional.

$P(\phi|\epsilon) \in I$ es verdadero o es falso.

Los enunciados no condicionales se pueden reescribir como $P(\phi|T) \in I = P(\phi) \in I$, donde T es una tautología.

Los enunciados $P(\phi|\epsilon) \in \emptyset$ y $P(\epsilon) \in [0,0]$ son equivalentes.



Deducción anytime

A partir de enunciados verdaderos en \mathcal{L}_{PL} es posible acotar las probabilidades de un nuevo enunciado.

1. Se inicia con un intervalo de probabilidad $[0,1]$.
2. Con cada enunciado se restringe la probabilidad.
3. Si se obtienen dos intervalos I_1 e I_2 , entonces la probabilidad está acotada por $I_1 \cap I_2$.
4. Se define qué tanto tiempo se va realizar el proceso de acotamiento. De esta forma el programa termina

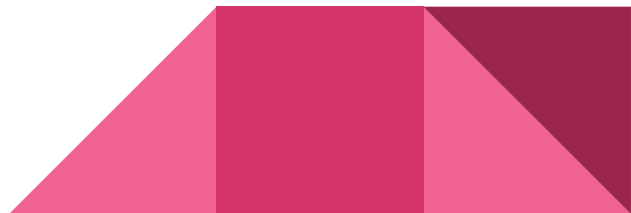


Ejemplo

Ejemplo:

1. $P(B \rightarrow A) \in [1, 1]$
2. $P(A \rightarrow C) \in [1, 1]$
3. $P(B) \in [0.2, 0.2]$
4. $P(C) \in [0.6, 0.6]$

Dados 1 y 3 $A \in [0.2, 1]$ y dados 2 y 4 $A \in [0, 0.6]$, por lo tanto $A \in [0.2, 0.6]$. Lo que se busca es irse acercando a una probabilidad puntual para A



Reglas de inferencia: Probabilidad no condicional

(i)

$$\begin{array}{l}
 P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\
 P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [u \ v] \\
 P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [w \ z] \\
 \hline
 P(\beta \mid \delta) \in [\max(w, u - y + w) \\
 \qquad \qquad \min(v, v - x + z)] \\
 \text{provided } w \leq y, \ x \leq v, \ w \leq v
 \end{array}$$

(iii)

$$\begin{array}{l}
 P(\beta \mid \delta) \in [x \ y] \\
 P(\alpha \mid \delta) \in [u \ v] \\
 P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [w \ z] \\
 \hline
 P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\max(x + u - z, \\
 \qquad \qquad \min(y, v, z, y + v - w))] \\
 \text{provided } z \geq x, \ z \geq u
 \end{array}$$

(ii)

$$\begin{array}{l}
 P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\
 P(\beta \mid \delta) \in [u \ v] \\
 P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [w \ z] \\
 \hline
 P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [\max(x, u, w, x + u - z) \\
 \qquad \qquad \min(y + v - w, 1)] \\
 \text{provided } w \leq y, \ w \leq v, \ z \geq x + u - 1
 \end{array}$$

(iv)

$$\begin{array}{l}
 P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\
 \hline
 P(\neg \alpha \mid \delta) \in [1 - y \ 1 - x]
 \end{array}$$

Reglas de inferencia: Condicionales

(v)

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \mid \beta \wedge \delta) \in [x/v \ z]}$$

where $z = \begin{cases} 1, & \text{if } y > u \\ 0, & \text{if } y = u = 0 \\ y/u, & \text{otherwise} \end{cases}$
provided $x \leq v, v > 0$.

(vi)

$$\frac{P(\beta \mid \alpha \wedge \delta) \in [x \ y] \quad P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \mid \delta) \in [u/y \ [v/x]_1]}$$

provided $y \geq u, x > 0, y > 0$

(vii)

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\alpha \mid \beta \wedge \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \cdot u \ y \cdot v]}$$

(viii)

$$\frac{P(\alpha_k \mid \alpha_1 \wedge \delta) \in [w \ z] \quad P(\alpha_i \mid \alpha_{i+1} \wedge \delta) \in [x_i \ y_i], \ 1 \leq i \leq k-1 \quad P(\alpha_{i+1} \mid \alpha_i \wedge \delta) \in [u_i \ v_i], \ 1 \leq i \leq k-1}{P(\alpha_1 \mid \alpha_k \wedge \delta) \in [(w \cdot \prod_{i=1}^{k-1} \frac{x_i}{v_i}) (z \cdot \prod_{i=1}^{k-1} \frac{y_i}{u_i})]}$$

(ix)

$$\frac{P(\alpha \mid \beta \wedge \delta) \in [x_1 \ y_1] \quad P(\beta \mid \alpha \wedge \delta) \in [x_2 \ y_2] \quad P(\gamma \mid \beta \wedge \delta) \in [u_1 \ v_1] \quad P(\beta \mid \gamma \wedge \delta) \in [u_2 \ v_2]}{P(\gamma \mid \alpha \wedge \delta) \in [x_2 \cdot \lceil \frac{1-u_1}{x_1} \rceil^0 \min(1, 1-x_2 + \frac{x_2 \cdot v_1}{x_1}), z]}$$

where $z = \begin{cases} 1, & \text{if } u_2 = 0 \\ \frac{y_2}{x_1} \cdot (\frac{v_1}{u_2} + \min(0, x_1 - v_1)), & \text{otherwise} \end{cases}$

Reglas de inferencia: Reglas generales

(x)

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [0 \ 0]}{P(\alpha \mid \beta \wedge \delta) \in \emptyset}$$

(xii)

$$\frac{P(\alpha \mid \beta) \in [x \ y]}{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]}$$

provided β logically equivalent to δ

(xiv)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]}{P(\beta \mid \delta) \in [x \ 1]}$$

provided α entails β

(xi)

$$\frac{P(\alpha \mid \beta) \in \emptyset}{P(\beta \mid T) \in [0 \ 0]}$$

(xiii)

$$\overline{P(\alpha \mid \delta) \in [1 \ 1]}$$

provided δ entails α

(xv)

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [x \ y]}{P(\alpha \mid \delta) \in [0 \ y]}$$

provided α entails β

Reglas de inferencia: Reglas generales

(xvi)

$$\frac{}{P(\alpha \mid \delta) \in [0 \ 1]}$$

(xviii)

$$\frac{P(\alpha \mid T) \in \emptyset}{P(\beta \mid \gamma) \in \emptyset}$$

(xvii)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\alpha \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \mid \delta) \in [\max(x, u) \ \min(y, v)]}$$

(xix)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in I \quad P(\alpha \mid \delta) \in J}{\text{provided } I \subset J}$$

Reglas de inferencia: Reglas derivadas

(xx)

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ v] \text{ provided } y \geq 1-v}$$

(xxi)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ \lfloor y+1-u \rfloor_1] \text{ provided } x \leq v}$$

(xxii)

$$\frac{P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}$$

(xxiii)

$$\frac{P(\alpha \rightarrow \beta \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\alpha \rightarrow \gamma \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \rightarrow \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}$$

(xxiv)

$$\frac{P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\gamma \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\beta \wedge \gamma \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [\max(x, u) \ \lfloor y+v \rfloor_1]}$$

(xxv)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}$$

Reglas de inferencia: Independencia

(xxxiii)

$$\frac{\begin{array}{l} P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\ P(\beta \mid \delta) \in [u \ v] \\ \text{Indep}(\alpha, \delta, \beta) \end{array}}{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \cdot u \ y \cdot v]}$$

(xxxiv)

$$\frac{\begin{array}{l} P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\ P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [u \ v] \\ \text{Indep}(\alpha, \delta, \beta) \end{array}}{P(\beta \mid \delta) \in [u/y \ [v/x]_1]}$$

(xxxv)

$$\frac{\begin{array}{l} P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\ P(\beta \mid \delta) \in [u \ v] \\ \text{Indep}(\alpha, \delta, \beta) \end{array}}{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x + u - x \cdot u \ y + v - y \cdot v]}$$

(xxxvi)

$$\frac{\begin{array}{l} P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \\ P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [u \ v] \\ \text{Indep}(\alpha, \delta, \beta) \end{array}}{P(\beta \mid \delta) \in \left[\left[\frac{(u-y)/(1-y)}{(v-x)/(1-x)} \right]^0 \right]}$$

(xxxvii)

$$\frac{\text{Indep}(\alpha, \delta, \beta)}{\text{Indep}(\beta, \delta, \alpha)}$$

(xxxviii)

$$\frac{\text{Indep}(\alpha, \delta, \gamma)}{\text{Indep}(\beta, \delta, \gamma)}$$

provided α and β are equivalent

Reglas de inferencia: Reglas derivadas

(xxvi)

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]}{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]}$$

(xxviii)

$$\frac{P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [x \ y]}{P(\alpha \mid \delta) \in [0 \ y]}$$

(xxx)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]}{P(\beta \mid \delta) \in [x \ y]}$$

provided β logically equivalent to α

(xxxii)

$$\overline{P(T \mid \delta) \in [1 \ 1]}$$

(xxvii)

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \vee \beta \mid \delta) \in [\max(x, u) \ \lfloor y + v \rfloor_1]}$$

(xxix)

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y] \quad P(\alpha \wedge \neg \beta \mid \delta) \in [u \ v]}{P(\alpha \mid \delta) \in [x + u \ \lfloor y + v \rfloor_1]}$$

provided $v \leq 1 - x$, $y \leq 1 - u$

(xxxi)

$$\overline{P(\alpha \mid \delta) \in [0 \ 0]}$$

provided α is unsatisfiable

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ \lfloor y+1-u \rfloor_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]}{\text{provided } x \leq v}$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ \lfloor y+1-u \rfloor_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

$$P(A \wedge D) \in [0 \ .8]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ \lfloor y+1-u \rfloor_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$\frac{P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]}{\text{provided } x \leq v}$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

$$P(A \wedge D) \in [0 \ .8]$$

$$P(B \wedge D) \in [.6 \ .9]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ \lfloor y+1-u \rfloor_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]$$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \ \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

$$P(A \wedge D) \in [0 \ .8]$$

$$P(B \wedge D) \in [.6 \ .9]$$

$$P(A \wedge B \wedge D) \in [.5 \ .9]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ y+1-u]_1}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \min(y, v)]$$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \min(y, v)]$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

$$P(A \wedge D) \in [0 \ .8]$$

$$P(B \wedge D) \in [.6 \ .9]$$

$$P(A \wedge B \wedge D) \in [.5 \ .9]$$

$$P(A \wedge D) \in [.5 \ 1]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ [y+1-u]_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \min(y, v)]$$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [\lceil x+u-1 \rceil^0 \min(y, v)]}{\text{provided } x \leq v}$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]$$

Ejemplo: Encontrar un intervalo para $A \wedge D$

$$P(B \rightarrow A) \in [.9 \ 1],$$

$$P(D \rightarrow B) \in [.8 \ .9],$$

$$P(A \rightarrow C) \in [.6 \ .8],$$

$$P(D) \in [.8 \ 1],$$

$$P(C) \in [.2 \ .4].$$

$$P(A) \in [.2 \ .8]$$

$$P(A \wedge D) \in [0 \ .8]$$

$$P(B \wedge D) \in [.6 \ .9]$$

$$P(A \wedge B \wedge D) \in [.5 \ .9]$$

$$P(A \wedge D) \in [.5 \ 1]$$

(xxi)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\beta \mid \delta) \in [1-v \ |y+1-u|_1]}{\text{provided } x \leq v}$$

provided $x \leq v$

(xxv)

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x+u-1 \min(y, v)]$$

$$P(A \wedge D) \in [.5 \ .8]$$

(xxii)

$$P(\beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\beta \rightarrow \alpha \mid \delta) \in [u \ v]$$

$$\frac{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x+u-1 \min(y, v)]}{P(\alpha \wedge \beta \wedge \gamma \mid \delta) \in [x+u-1 \min(y, v)]}$$

(xxvi)

$$P(\alpha \wedge \beta \mid \delta) \in [x \ y]$$

$$P(\alpha \mid \delta) \in [x \ 1]$$

Problemas tipo A y tipo B

Son casos particulares en que no se consideran probabilidades condicionales.

Tipo A

- Las implicaciones toman probabilidad 1.
- La conclusión es la probabilidad de una proposición atómica de \mathcal{L}_{pro}
- Es un método de deducción completo con las reglas xx, xxi, xvi y xvii

Tipo B

- La conclusión es la probabilidad de una conjunción de proposiciones atómica de \mathcal{L}_{pro} .
- Se conjetura completo con las reglas xx a xxvi, xvi y xvii



Conclusiones

- Frisch y Haddawy logran definir reglas de inferencia para lograr acotar los intervalos posibles.
- Se puede tener soluciones intermedias en tiempo razonable.
- Para problemas de tipo A el método de deducción es completo (todo lo que es verdadero se puede deducir).

