Selección de Comportamientos básicos de Conducción usando MDP-ProbLog y Webots¹

Introducción a Prolog y ProbLog

Héctor Avilés, Karina Arévalo havilesa@upv.edu.mx

Universidad Politécnica de Victoria

Escuela de Invierno de Robótica 2022-2023 11-12 de enero del 2023

¹En trabajo conjunto con Marco Negrete (FI-UNAM), Rubén Machucho (UPV), Alberto Reyes (IEE)

Introducción

- Prolog² es uno de los lenguajes declarativos³ más utilizados en IA y tiene aplicaciones como:
 - Procesamiento del lenguaje natural
 - Construcción de sistemas expertos
 - Planeación de secuencias de acciones
 - Prueba automática de teoremas

H.A., K.A. (UPV) 2/48 2 / 48

²Programmation en Logique, que en español es Programación Lógica

³En los lenguajes declarativos se "declara" *cuál* es el problema a resolver y no *cómo* se resuelve como en los lenguajes *imperativos/procedurales* (eg, C++ ó Python) = -

Instalación

- El intérprete para programación a usar es SWI-prolog (https://www.swi-prolog.org/) y su instalación en Ubuntu 20.04⁴ puede hacerse como sigue:
 - sudo apt-add-repository ppa:swi-prolog/stable
 - sudo apt-get update
 - sudo apt-get install swi-prolog

Un código en Prolog se puede cargar con 'swipl -s nomarch.pl'5,6

H.A., K.A. (UPV) 3/48

⁴Una versión en línea con tutorial y ejemplos es: https://swish.swi-prolog.org/

⁵El intérprete se puede ejecutar sin parámetros con 'swipl'

⁶Dentro de la línea de comandos se puede escribir también '?- [nomarc].' ó '?- ['nomarc.pl'].', siempre que se ejecute Prolog en el mismo subdirectorio que el archivo , , , o

Componentes léxicos

- Componentes léxicos básicos de los programas en Prolog son:
 - Número: Secuencia de dígitos (posiblemente un número negativo que inicia con '-') y decimales
 - Variable: Cadena de caracteres que inicia con una letra mayúscula seguidos de guión bajo, números ó letras (X, X_123, Mi_variable); ó un guión bajo seguido o no de números y letras⁷ (_Y, _var, '__')
 - Átomo: Cadena de caracteres que inicia con una letra minúscula (amigo, juan, perro, x_abc, 'Hola mundo') seguido por 0 ó más argumentos⁸ entre paréntesis⁹ (ladra(perro), es_hermano(juan, maria))

H.A., K.A. (UPV) 4/48

⁷La variable '_' es una variable anónima

⁸ie, que a su vez son términos como átomos, números, variables

⁹No debe haber espacios en blanco entre el nombre del término y el primer paréntesis e

Aridad de los átomos

- Los átomos¹⁰ representan propiedades o relaciones siendo las aridades 0, 1, 2 y 3 más comúnes:
 - Aridad 0: Son proposiciones (eg, p: "Hoy Ilueve")
 - Aridad 1: Indican propiedades o características (eg, humano(X): "X es humano")
 - Aridad 2: Describen una relación dos elementos (eg, padre(X, Y): "X es padre de Y")

H.A., K.A. (UPV) 5/48

Aridad de los átomos

- Aridad 3: Describen una acción o posición entre 3 elementos:
 - presenta(X, Y, Z): "El sujeto X presenta a Y con Z"
 - enmedio(X, Y, Z): "El punto X se ubica entre los puntos Y y Z"
 - obsequia(X, Y, Z): "La persona X le obsequia Y a Z"
 - producto(X, Y, Z): $X \times Y = Z$
- Aridad 4: Es una aridad posible (eg, regala(X₁, X₂, X₃, X₄) son posibles ó "La persona X₁ regaló X₂ a X₃ en el lugar X₄")

Tipos de cláusulas

• Un programa lógico normal está compuesto por cláusulas de la forma:

$$\underbrace{\mathsf{a}}_{\mathsf{cabeza}} \coloneq \underbrace{\mathsf{b}_1, ..., \ \mathsf{b}_m, \ \backslash + \ \mathsf{c}_1, ..., \ \backslash + \ \mathsf{c}_n}_{\mathsf{cuerpo}}.$$

donde $m \ge 0$, $n \ge 0$, a, $b_1,...$, b_m son átomos (literales positivas) y $\$ + $c_1, ..., \$ + c_n son átomos negados (literales negativas) pudiendo ambos involucrar variables 11

H.A., K.A. (UPV) 7/48 7/48

¹¹A cada literal positiva o negativa en el cuerpo se le llama sub-objetivo 🕞 🔻 🥏 🔊 🔾

Tipos de cláusulas

- Las cláusulas pueden ser hechos, reglas y consultas:
 - Un hecho¹² es una declaración (afirmación) sobre lo que es verdad en el mundo
 - Una regla¹³ funciona como sentencia condicional para describir cómo se "comporta" el mundo
 - La consulta¹⁴ (ya sea un objetivo ó una pregunta¹⁵) es la conclusión que se quiere comprobar de hechos y reglas

H.A., K.A. (UPV) 8/48

 $^{^{12}}$ Una cláusula sin cuerpo, ie, m=0 y n=0, eg., 'persona(maria).', 'hermano(luis, ana).'

 $^{^{13}}$ También llamada cláusula predicativa con m>0 ó n>0; para satisfacer la cabeza se deben satisfacer a cada átomo o sub-objetivo en el cuerpo (ya sean hechos o cabeceras de otras reglas)

¹⁴Es una cláusula sin cabeza

 $^{^{15}}$ El objetivo sólo requiere de verificar su veracidad y una pregunta puede tener variables como parámetros que deben ser instanciados

Definición de predicados

• La definición de un predicado es una o más cláusulas que comparten un mismo functor (nombre/aridad), eg:

```
hijo_de(pepe,luis).
hijo_de(pepe,maria).
```

donde el functor de 'hijo_de(pepe,luis)' y 'hijo_de(pepe,maria)' es 'hijo_de/2'

Verificación de átomos, números, variables y términos compuestos

• Verificación de términos en el prompt de SWI-prolog:

Archivo "comandos.script" (Sección 1)

• Predicados de utilidad en el *prompt* de SWI-prolog:

Archivo "comandos.script" (Sección 2)

Ejemplo de un programa en Prolog

• Ejemplo de la organización de hechos, reglas y consultas:

Archivo "nilss.pl"

Ejemplos de aritmética

• Ejemplos de predicados de la aritmética:

```
Archivo "aritmetica.pl" (cargar con ['aritmetica.pl'].)
```

 $\label{eq:main_main} {\sf M\'as \ funciones \ en:} \\ {\sf https://www.swi-prolog.org/pldoc/man?section=functions)}$

Unificación

 La unificación es un procedimiento que busca hacer coincidir¹⁶ dos términos¹⁷; el resultado es una sustitución, eg, de una variable por una constante

Archivo "unificacion.script"

H.A., K.A. (UPV) 13/48 13/48

 $^{^{16} \}mathsf{Dos}$ términos coinciden si son iguales o si hay variables involucradas éstan pueden igualarse mediante la instanciación

¹⁷Sirve también como paso de parámetros, recolectar datos (eg, de los hechos) y para construir datos (eg, para listas de elementos) ← □ ► ← □

Retroceso

 El retroceso (backtracking) es el mecanismo de Prolog para recuperar las soluciones alternativas de una consulta¹⁸ a través de los puntos de elección¹⁹ verificando unificación de arriba hacia abajo y de izquierda a derecha

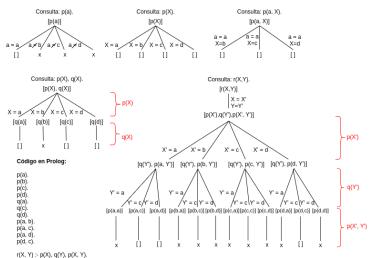
Ver diapositiva Árboles de búsqueda y archivo "retroceso.pl"

H.A., K.A. (UPV) 14/48

¹⁸Prolog sigue la suposición de mundo cerrado

¹⁹(Choice points en inglés) son los sub-objetivos cuyas variables pueden ser instanciadas con diferentes valores

Árboles de búsqueda



Árboles de búsqueda para la satisfacción de diferentes consultas (búsqueda primero en profundidad con retroceso; una trayectoria hasta un punto de elección implica conjunción y la bifurcación implica disyunción). SWI-Prolog utiliza indexación para la unificación, por lo que las comparaciones que no unifican son sólo ilustrativas

Corte '!'

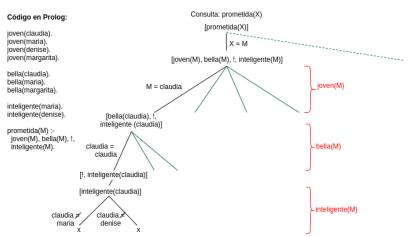
 Al ejecutarse el predicado corte (cut) '!' se previene el retroceso a los sub-objetivos entre el inicio del cuerpo de la regla que llama al '!' con lo cual se previene la búsqueda de más soluciones²⁰

Ver diapositiva Árbol de búsqueda para '!' y archivo "corte.pl"

H.A., K.A. (UPV) 16/48 16/48

²⁰ie, gráficamente, "poda" las bifurcaciones abiertas siguientes en los puntos de elección del árbol de búsqueda

Árbol de búsqueda para '!'



Árbol de búsqueda para el corte '!'. Las ramas en verde no se recorren (incluyendo la línea punteada que representa una segunda regla para la pregunta y que puede o no existir)

Ejemplo modificado ligeramente sin permiso de: Ulle Endriss. Lecture Notes: An Introduction to Prolog Programming. Institute for Logic, Language and Computation. University of Amsterdam. 2014.

4 D > 4 D > 4 D > 4 D >

Negación por falla

• La negación por falla^{21,22} es un mecanismo para probar en un número finito de pasos si la negación de un sub-objetivo en una regla es V²³:

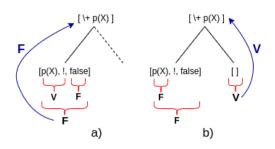
Diapositiva de Árbol de negación por falla y archivo "negacion.pl"

²¹Algunas veces son necesarias expresiones del tipo "No es cierto que ocurre p"

²²Las expresiones $\backslash + p \circ not(p)$ son equivalentes

²³En esencia, se intenta probar que su versión afirmada es verdadera y si se satisface de acuerdo al programa, entonces su negación es falsa, de lo contrario, la negación es verdadera

Árbol de negación por falla



El árbol de la negación por falla genera 2 ramas: a) si se comprueba que p(X) es V entonces se ejecutan '!' (que poda la segunda rama) y 'false' con lo que '\+ p(X)' evalúa a F, b) si p(X) es F entonces la segunda rama evalúa a V al igual que '\+ p(X)', de ahí el nombre negación por (la) falla (al intentar demostrar que p(X) es verdad)²⁴ (Gráfica modificada sin permiso de: Drawing Prolog Search Trees: Johan Bos. A Manual for Teachers and Students of Logic Programming. University of Groningen. 2020. Disponible en: https://www.arxiv-vanity.com/papers/2001.08133/)

H.A., K.A. (UPV) 19/48 19 /48

 $^{^{24}}$ En el inciso b) si la consulta es del tipo [p(X), q(X)] entonces q(X) sustituye a [] en la segunda rama

Listas

- Una lista es una secuencia finita de términos de Prolog, eg:
 - [manzana, pera, melon, sandia]
 - [1,a,2,[],b,3,c, padre(juan, X)]
- Las listas pueden dividirse en [Head|Tail] donde Head es el primer elemento y Tail es la lista de los elementos siguientes²⁵

Archivos "listas.script"

H.A., K.A. (UPV) 20/48 20/48

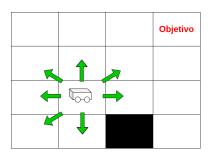
Recursión

 La recursión es un procedimiento donde una función se llama a si misma (llamada recursiva) para realizar alguna acción hasta que se cumpla una condición de paro (el caso base)

Archivo "recursion.pl"

Ejemplo

 Suponga que un robot debe desplazarse a través de un piso cuadriculado como se muestra en la imagen siguiente:



y para moverse desde un punto inicial a un punto final debe calcular las secuencias posibles de movimientos en el plano

Archivo "robot_path.pl"

¿Preguntas?

ProbLog

- ProbLog modela distribuciones de probabilidad discreta multi-variable usando programas lógicos similares a Prolog²⁶ extendidos con valores de probabilidad:
 - Esta revisión se centrará en la codificación de algunos modelos probabilísticos "estáticos" y "dinámicos" y cálculo de probabilidades de la evidencia P(Evidencia) y condicionales P(Consulta|Evidencia)

H.A., K.A. (UPV) 24/48 24 / 48

²⁶Basado en el lenguaje Prolog, aunque no soporta algunas características como '!', ver la lista: https://problog.readthedocs.io/en/latest/prolog.html

Introducción

- Los autores de ProbLog2 (implementación reciente) argumentan que es la única alternativa que incorpora:
 - Disyunciones anotadas para variables discretas de más de dos valores, eg, '0.3::p(1);0.45::p(2);0.25::p(3)' (sólo un valor verdadero a la vez) y reglas disyuntivas '0.3::a; 0.7::b:-c, d, e.' (sólo una literal de la cabeza verdadera a la vez)
 - Cuerpos de reglas no mutuamente excluyentes (eg, 'a:-b. a:- c.') tal que $P(b,c) \neq 0$
 - Reglas cíclicas o recursivas (eg, 'a(X) :- b(X,Y), a(Y).')
 - Uso de cualquier átomo como evidencia
 - Múltiples consultas (eg, 'query(p). query(q)'.) resueltas a la vez
 - Aprendizaje paramétrico con datos faltantes mediante una variante del EM (no cubierto en esta plática)

Instalación y documentación

- Instalación²⁷: \$ pip3 install ProbLog v2.2.4 (probado en Ubuntu 20.04 y Python3)
- Versión online (v2.1):
 https://dtai.cs.kuleuven.be/problog/editor.html
- Documentación: https://problog.readthedocs.io/en/latest/
- Tutorial: https://dtai.cs.kuleuven.be/problog/tutorial.html

H.A., K.A. (UPV) 26/48 26 / 48

Ejecución

- La ejecución de un programa en ProbLog se puede hacer por:
 - Llamada a la librería desde un programa en Python3 ('python3 python_test.py')
 - Uso del editor en el sitio web
 - Línea de comandos en una terminal: problog nomarch.pblg²⁸

H.A., K.A. (UPV) 27/48 27/48

²⁸La extensión del archivo es una elección de los expositores y no es obligatoria

Elementos básicos de ProbLog

- A los hechos y reglas de Prolog se añaden los siguientes componentes:
 - Hechos probabilísticos, eg, 0.5::p.
 - Cláusulas probabilísticas, eg, 0.6::q :- p.
 - Disyunciones anotadas, eg, .3::p(1); 0.7::p(2).
 (ó también, 0.9::p; 0.1::q :- r.)

donde el operador '::' es indicador del valor de probabilidad, la aridad de cada átomo es ≥ 0 y las consultas se realizan como query(p). y la evidencia como evidence(q).

Elementos básicos de ProbLog

- Un hecho ' α ::p.' puede verse como una VA de Bernoulli ($\{1,0\}$) con la probabilidad de éxito $\alpha \in [0,1]$
- Una cláusula probabilística del tipo 'α::q :- p.' es una conveniencia sintáctica para:

 $\begin{array}{l} \alpha \text{::} \text{aux.} \\ \text{q :- p, aux.} \end{array}$

donde 'aux' es un hecho "auxiliar"

 Las disyunciones anotadas emulan variables multi-valuadas discretas donde a lo más ocurre un valor a la vez (ó también disyunciones²⁹ en la cabeza de las reglas³⁰)

²⁹Posiblemente con diferentes probabilidades

³⁰Como una conveniencia sintáctica para representar que con un mismo antecedente pueden ocurrir dos o más consecuentes, uno a la vez

Elementos de un programa en ProbLog

- Más formalmente³¹, un programa en ProbLog es una tupla $PL = (A, F_p, R, C)$ donde:
 - A es un conjunto de los átomos que aparecen en PL
 - F_p es un conjunto de hechos probabilísticos aterrizados (eg., ' α_1 ::p(1). α_2 ::q(1,2).' donde $\alpha_1, \alpha_2 \in [0,1]$)
 - R es un conjunto de reglas lógicas normales extendidas con un valor de probabilidad $\alpha \in [0,1]$ con la forma:

$$\alpha$$
::a :- b₁, ..., b_m, \+c₁, ..., \+c_n

donde $m \ge 0$, $n \ge 0$, a $\in (A - F_p)$ (un átomo a no puede ser un hecho probabilístico) y a, b_i, c_j $\in A$ para i = 1, ..., m, j = 1, ..., n

C es un conjunto de consultas del tipo: 'query(p). query(q(X)).'

³¹Extracto de: Thiago P. Bueno, Denis D. Mauá, Leliane N. de Barros Fabio G. Cozman. Markov Decision Processes Specified by Probabilistic Logic Programming: Representation and Solution. 5th Brazilian Conference on Intelligent Systems. Págs. 337-342. 2016

Cálculo de probabilidades

• Cada posible interpretación para los hechos probabilísticos aterrizados (elección total) induce un programa lógico L^{32} y sobre ellos se establece una distribución de probabilidad³³:

$$P(L|PL) = \prod_{f_i \in L} \alpha_i \prod_{f_i \notin (F_p - L)} (1 - \alpha_i)$$

donde $f_i \in F_p$ y además la probabilidad de una consulta $q \in A$ es

$$P(q|PL) = \sum_{L:L\models q} P(L|PL),$$

ie, la sumatoria de todos los programas lógicos L con los que q se vincula lógicamente

H.A., K.A. (UPV) 31/48 31/48

³²Reglas del programa original junto con sus hechos verdaderos en la interpretación

³³Lo cual se conoce como <mark>semántica de distribución</mark> propuesta en PRISM de T. Sato

Ejemplo

Suponga el programa lógico probabilista PL en ProbLog³⁴:

```
0.9::r.
0.9::r.
0.5::aux1.
0.5::p:- r.
0.4::q:- r.
evidence(p).
evidence(q).
query(r).
0.9::r.
0.4::aux2.
0.4::aux2.
p:- r, aux1.
evidence(p).
evidence(p).
query(r).
```

PL original

PL sin conveniencia sintáctica

```
Aquí: A = \{r,aux1,aux2,p,q\}, F_p = \{r,aux1,aux2\} y R = \{p:-r,aux1,q:-r,aux2\}. Las cláusulas para este programa son (p \leftrightarrow r \land aux1) \land (q \leftrightarrow r \land aux2)^{35}
```

³⁴Ejemplo resuelto por Vincent Derkinderen (UK Leuven)

³⁵ Debido a la afinación de Clark para capturar la suposición de un mundo cerrado (eg, la cabecera de una regla es verdad *ssi* el cuerpo correspondiente es verdad)

Ejemplo

| Elección total | | | Evid | dencia | Reglas | | Probabilidad |
|----------------|------|------|------|--------|---|--------------------------------------|---------------|
| r | au×1 | aux2 | р | q | $((\texttt{r} \land \texttt{aux1}) \leftrightarrow \texttt{p})$ | $((r \land aux2) \leftrightarrow q)$ | P(L PL) |
| V | V | V | V | V | V | V | .9*.5*.4=0.18 |
| V | V | F | V | F | V | V | .9*.5*.6=0.27 |
| V | F | V | F | V | V | V | .9*.5*.4=0.18 |
| V | F | F | F | F | V | V | .9*.5*.6=0.27 |
| F | V | V | F | F | V | V | .1*.5*.4=0.02 |
| F | V | F | F | F | V | V | .1*.5*.6=0.03 |
| F | F | V | F | F | V | V | .1*.5*.4=0.2 |
| F | F | F | F | F | V | V | .1*.5*.6=0.3 |
| | | | | | • | | • |

$$\sum_{L} P(L|PL) = 1$$

Modelos del PL^{36} y la probabilidad P(r,aux1,aux2,p,q) del respectivo programa L; p y q pueden o no ser conclusiones de cada programa lógico L. El resto de interpretaciones (24) no son modelos y tienen probabilidad 0 de acuerdo a ProbLog (eg, $P(\neg r, aux1, aux2, p, q) = 0$ donde $\neg r$ es una notación corta para r = F)

H.A., K.A. (UPV)

33/48

33/48

³⁶ProbLog sigue la semántica bien fundada (well-founded semantics, en inglés) que para programas definidos equivale a la semántica de modelo mínimo único de Herbrand

Ejemplo - P(r|p,q)

 El cálculo de probabilidad para 'evidence(p). evidence(q). query(r).' corresponde a:

$$P(r|p,q) = \frac{P(r,p,q)}{P(p,q)}$$

donde considerando los 32 programas L,

$$\begin{split} P(\mathsf{r},\mathsf{p},\mathsf{q}) &= P(\mathsf{r},\mathsf{aux1},\mathsf{aux2},\mathsf{p},\mathsf{q}) + P(\mathsf{r},\,\mathsf{aux1},\neg\mathsf{aux2},\neg\mathsf{p},\mathsf{q}) \\ &\quad + P(\mathsf{r},\neg\mathsf{aux1},\,\mathsf{aux2},\,\mathsf{p},\mathsf{q}) + P(\mathsf{r},\neg\mathsf{aux1},\neg\mathsf{aux2},\,\mathsf{p},\mathsf{q}) \\ &= .18 + 0 + 0 + 0 \\ &= .18 \end{split}$$

y
$$P(p,q) = \sum_{r} P(r,p,q) = .18$$
 y así,

$$P(r|p,q) = \frac{P(r,p,q)}{\sum\limits_{\forall r} P(r,p,q)} = \frac{.18}{.18} = 1$$

34 / 48

Ejemplo - P(q)

• Suponga que se quiere calcular P(q):

| Elec | ción total | Consulta | Reglas | Probabilidad |
|------|------------|----------|--------------------------------------|--------------|
| r | aux2 | q | $((r \land aux2) \leftrightarrow q)$ | P(L PL) |
| V | V | V | V | .9*.4=.36 |
| V | V | F | F | 0 |
| V | F | V | F | 0 |
| V | F | F | V | .9*.6=.54 |
| F | V | V | F | 0 |
| F | V | F | V | .1*.4=.04 |
| F | F | V | F | 0 |
| F | F | F | V | .1*.6=.06 |
| | | | Σ | P(L PL)=1 |
| | | | L | - |

Es posible considerar sólo aquellas reglas involucradas en la consulta, (note que hay interpretaciones que no son modelos del programa lógico probabilista)

Ejemplo - P(q)

• El cálculo de probabilidad para 'query(q).' es:

$$\begin{split} P(q) &= \sum_{r, \mathsf{aux1}, \mathsf{aux2}, \mathsf{p}, \mathsf{q} \; \in \; \{\mathsf{V}, \mathsf{F}\}^{|\{\mathsf{r}, \mathsf{aux1}, \mathsf{aux2}, \mathsf{p}, \mathsf{q}\}|} :_{\mathsf{q} = \mathsf{V}} } P(\mathsf{r}, \mathsf{aux1}, \mathsf{aux2}, \mathsf{p}, \mathsf{q}) \\ &= \sum_{r, \mathsf{aux2}, \mathsf{q} \; \in \; \{\mathsf{V}, \mathsf{F}\}^{|\{\mathsf{r}, \mathsf{aux2}, \mathsf{q}\}|} :_{\mathsf{q} = \mathsf{V}} } P(\mathsf{r}, \mathsf{aux2}, \mathsf{q}) \\ &= .36 \end{split}$$

(Sólo el primer renglón de la tabla anterior aporta, el resto de las interpretaciones no son modelos de *PL* y su probabilidad es 0)

H.A., K.A. (UPV)

Implementación

- La implementación ProbLog2 realiza los siguientes pasos:
 - 1 Aplicar resolución SLD para hallar los átomos y reglas aterrizadas de PL relevantes en la derivación lógica de la(s) consulta(s) y evidencia(s) formando nuevo programa lógico probabilista aterrizado "relevante" ³⁷ PL_g (probado que $P(Q|E;PL_g) = P(Q|E;PL)$)
 - 2 Usar reglas $R_g \in PL_g$ para crear una expresión Booleana φ_r en CNF aplicando la afinación de Clark cuando no hay ciclos positivos o técnicas alternativas para deshacer los ciclos positivos $(SAT(\varphi_r) = MOD(PL_g))$
 - 3 Incluir evidencia $\varphi = \varphi_r \wedge \varphi_e$ y construir un fórmula Booleana pesada que añade un mapeo $w(\cdot) \in [0,1]$ para cada átomo en φ ; sólo los átomos en F_p aportan probabilidades diferentes a 1 $(SAT(\varphi) = MOD_E(PL_g)$ y $\forall \omega \in SAT(\varphi) : w(\omega) = PL_g(\omega)$, donde ω es una interpretación que satisface a φ y al mismo tiempo es un modelo para PL_g)

³⁷Eliminando reglas con literales en el cuerpo cuya negación o afirmación es contradictoria con la evidencia

Implementación

- (Cont.):
 - 4 Obtener la probabilidad de la evidencia:

$$P(\mathsf{Evidencia}) = \sum_{\omega \in \mathit{MOD}_E(\mathit{PL})} P(\omega; \mathit{PL}) = \sum_{\omega \in \mathit{SAT}(\varphi)} w(\omega)$$

donde $\sum_{\omega \in SAT(\varphi)} w(\omega)$ se calcula transformando φ en una estructura sd-DNNF y evaluando su correspondiente circuito aritmético (que representa a los pesos y permite un número tractable de operaciones)

5 *P*(Consulta|Evidencia) se calcula utilizando el mismo circuito aritmético añadiendo la consulta a la evidencia (Consulta ∧ Evidencia) dado que:

$$P(\mathsf{Consulta}|\mathsf{Evidencia}) = \frac{P(\mathsf{Consulta} \land \mathsf{Evidencia})}{P(\mathsf{Evidencia})}$$

Lanzamientos de monedas

• Modelado de lanzamientos independientes de 2 monedas distinguibles para el cálculo de la probabilidad de que resulte una o más 'caras'

Archivos "coins_propositions.pblg" y "coins_predicates.pblg"

Noisy-Or

• La compuerta noisy-OR modela a un conjunto de n VA binarias³⁸ indexadas $\{X_1,...,X_n\}$ que son causas para un efecto Y y donde para una realización $X_1 = x_1,...,X_n = x_n$ de las VAs:

$$P(Y|X_1 = x_1, ..., X_n = x_n) = \begin{cases} \prod_{\forall_i X_i = 1}^n q_i & \text{si } Y = 0\\ 1 - \left(\prod_{\forall_i X_i = 1}^n q_i\right) & \text{de lo contrario} \end{cases}$$

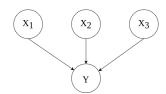
donde $q_i = P(Y = 0 | X_i = 1)$ es la probabilidad de que el efecto X_i no produzca a Y^{39}

H.A., K.A. (UPV) 40/48

³⁸0 y 1 si la VA ocurre o no ocurre, respectivamente

 $^{^{39}}$ Si hay algún mecanismo inhibidor para que la causa produzca al efecto, este inhibidor es independiente de los inhibidores del resto de las VA (esto habilita a la multiplicación de las probabilidades q_i); en la práctica, $q_i < 1$, ya que si $q_i = 1$ con toda seguridad X_i no produciría a Y

Noisy-Or



Descripción gráfica del modelo noisy-OR con tres causas (X_1, X_2, X_3) y su efecto Y

Table 7.1 Conditional probability table for a Noisy OR variable with three parents and parameters $a_1 = a_2 = a_3 = 0.1$

| $q_1 - q_2 - q$ | 3 — 0.1 | | | | | | | |
|-----------------|---------|-----|-----|------|-----|------|------|-------|
| C_1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| C_2 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| C_3 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| P(E=0) | 1 | 0.1 | 0.1 | 0.01 | 0.1 | 0.01 | 0.01 | 0.001 |
| P(E=1) | 0 | 0.9 | 0.9 | 0.99 | 0.9 | 0.99 | 0.99 | 0.999 |

Tabla de valores de probabilidad para un efecto E dada ocurrencia de las causas C_1, C_2, C_3 (Tabla tomada sin permiso de: Luis Enrique Sucar. Probabilistic Graphical Models: Principles and Applications, 2nd ed. Springer International Publishing. 2021)

Archivo "noisy_or.pblg"

◆□▶◆□▶◆壹▶◆壹▶ 壹 めQ♡

41 / 48

H.A., K.A. (UPV) 41/48

Noisy-Or

- A partir de lo anterior:
 - $P(Y = 0|X_1 = 0,...,X_n = 0) = 1$: Con seguridad el efecto Y no ocurrirá dado que ninguna causa X_i ha ocurrido
 - $P(Y = 1 | X_1 = 0, ..., X_n = 0) = 0$: No hay posibilidad de que el efecto Y ocurra si ninguna causa X_i ha ocurrido⁴⁰
 - $P(Y = 0 | X_1 = 1, ..., X_n = 1) \approx 0$: Es poco probable que el efecto Y no ocurra si toda causa X_i ha ocurrido
 - $P(Y = 1 | X_1 = 1, ..., X_n = 1) \approx 1$: Es muy probable que el efecto Y ocurra dado que toda causa X_i ha ocurrido

⁴⁰Responsabilidad, ie, si ninguna X_i ocurre no debe suceder. Y_{2} \longrightarrow Y_{3} \longrightarrow Y_{4} \longrightarrow Y_{5}

H.A., K.A. (UPV) 42/48 42 / 48

Clasificador Bayesiano simple

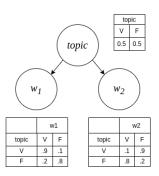
• El clasificador Bayesiano simple es un clasificador probabilístico supervisado⁴¹ para estimar la probabilidad de una VA de clase $C \in \{c_1, ..., c_m\}$ dado un vector $(A_1 = a_1, ..., A_n = a_n)$ de n atributos:

$$P(C = c_j | A_1 = a_1, ..., A_n = a_n) = \frac{P(C = c_j) \prod_{i=1}^n P(A_i = a_i | C = c_j)}{\sum_{k=1}^m \left(P(C = c_k) \prod_{k=1}^n P(A_i = a_i | C = c_k) \right)},$$
para $k = 1, ..., m$

y donde se supone que cada atributo es independiente del resto dada la clase

⁴¹ie, para su construcción requiere de ejemplos etiquetados por la clase a la que pertenencen

Clasificador Bayesiano simple



Clasificador Bayesiano simple para la probabilidad de que un texto pertenezca a un tópico. La probabilidad de topic dado que hay dos palabras en un texto w_1 y w_2 es:

$$P(topic|w_1, w_2) = \frac{P(w_1|topic)P(w_2|topic)P(topic)}{P(w_1|topic)P(w_2|topic)P(topic) + P(w_1|\neg topic)P(w_2|\neg topic)P(\neg topic)}$$

Archivo "simple_bayes_classifier.pblg"

Redes Bayesianas

 Una red Bayesiana es un marco de trabajo (teoría y algoritmos) para representar distribuciones de probabilidad conjunta mediante grafos y hacer inferencia y aprendizaje

Redes Bayesianas

- Más formalmente, una red Bayesiana $B_n = (F, G)$ es un par ordenado donde:
 - F es un conjunto de funciones de probabilidad $P(X_i|Pa(X_i))$, cada una asociada a una VA X_i en $X = \{X_1, X_2, ..., X_n\}$ tal que:

$$P(X_1, X_2, ..., X_n) = \prod_{i=1}^n P(X_i | Pa(X_i))$$

y donde $Pa(X_i)$ son las VA "padre" de X_i (estructura cuantitativa)

• G = (V, E) es un grafo acíclico dirigido donde V es un conjunto de n vértices cada uno asociado a una VA en X y $E \subset V \times V$ es un conjunto arcos dirigidos tal que si $X_j \in Pa(X_i)$ entonces existe un arco $(X_j, X_i) \in E$ (estructura cualitativa)

Redes Bayesianas

earthquake person(iohn). burglary person(mary). heavy mild none 0.01 0.19 8.0 0.7 0.3 0.7::burglary. /* Disyunciones anotadas */ 0.01::earthquake(heavy); earthquake 0.19::earthquake(mild); burglary 0.8::earthquake(none). 0.90::alarm :- burglary, earthquake(heavy). 0.85::alarm :- burglary, earthquake(mild). 0.80::alarm :- burglary, earthquake(none). alarm 0.10::alarm :- \+burglary, earthquake(mild). 0.30::alarm :- \+burglary, earthquake(heavy). 0.8::calls(X) :- alarm, person(X). calls(john) calls(marv) 0.1::calls(X):-\+alarm, person(X). /* Introducción de evidencia */ evidence(calls(iohn).true). calls(john) calls(marv) evidence(calls(mary),true). Alarm ٧ F Alarm ٧ F query(burglary). query(earthquake()).

| | | | alarm | |
|------------|----------|-----|-------|--|
| earthquake | burglary | ٧ | F | |
| heavy | V | .9 | .1 | |
| heavy | F | .3 | .7 | |
| mild | V | .85 | .15 | |
| mild | F | .1 | .9 | |
| none | V | .80 | .20 | |
| none | F | 0 | 1 | |

Distribución de probabilidad conjunta P(e, b, a, cj, cm)) = P(cj|a)P(cm|a)P(a|e,b)P(e)P(b)

Archivo "bayesian_network.pblg"

¿Preguntas?