

Rede de Crenças e Lógica Fuzzy Capítulo 15a

Prof. Dr. Tiago Araújo



Independência

Duas variáveis aleatórias A B são (absolutamente) <u>independentes</u> se P(A|B) = P(A)

ou
$$P(A,B) = P(A|B)P(B) = P(A)P(B)$$

por exemplo, A e B são duas moedas moedas atiradas

Se *n* variáveis Booleanas são independentes, o conjunto completo é

$$\mathbf{P}(X_1,\ldots,X_n)=\Pi_i\mathbf{P}(X_i)$$

Portanto, pode ser especificado por apenas n número

A independência absoluta é uma exigência muito forte, raramente atendida



Independência Condicional

Considerando o problema do dentista com três variáveis aleatórias: *Toothache, Cavity (cárie), Catch* (sonda de aço prende em meu dente) A distribuição conjunta completa tem $2^3 - 1 = 7$ entradas independentes.

Se eu tenho uma Cavity (cárie), a probabilidade de a sonda prender dentro não depende do clima eu tenho Toothache (uma dor de dente):

(1) P(Catch|Toothache, Cavity) = P(Catch|Cavity)Por exemplo, Catch é <u>condicionalmente independente</u> de Toothache dado Cavity: A mesma independência se mantem se eu não tiver uma cárie:

(2)
$$P(Catch|Toothache, \neg Cavity) = P(Catch|\neg Cavity)$$



Independência Condicional

Declarações equivalentes a (1)

(1a)
$$P(Toothache|Catch, Cavity) = P(Toothache|Cavity) - Por quê??$$

(1b)
$$P(Toothache, Catch|Cavity) = P(Toothache|Cavity)P(Catch|Cavity)$$

Por quê??

A distribuição conjunta completa pode agora ser escrita como

$$\mathbf{P}(Toothache, Catch, Cavity) = \mathbf{P}(Toothache, Catch|Cavity)\mathbf{P}(Cavity)$$

= $\mathbf{P}(Toothache|Cavity)\mathbf{P}(Catch|Cavity)\mathbf{P}(Cavity)$

Por exemplo, 2 + 2 + 1 = 5 números independentes (equações 1 e 2 remove 2)



Independência Condicional

Declarações equivalentes a 1

```
P(Toothache|Catch,Cavity) \\ = P(Catch|Toothache,Cavity)P(Toothache|Cavity)/P(Catch|Cavity) \\ = P(Catch|Cavity)P(Toothache|Cavity)/P(Catch|Cavity) \text{ (de 1)} \\ = P(Toothache|Cavity) \\ \text{(1b) } P(Toothache,Catch|Cavity) = P(Toothache|Cavity)P(Catch|Cavity) \\ \text{Por quê?} \\ P(Toothache,Catch|Cavity) \\ = P(Toothache|Catch,Cavity)P(Catch|Cavity) \text{ (product rule)} \\ = P(Toothache|Cavity)P(Catch|Cavity) \text{ (de 1a)} \end{aligned}
```



Redes de Crenças

Uma notação simples e gráfica para afirmações de independência condicional e, portanto, para a especificação compacta de distribuições conjuntas completas

Sintaxe:

um conjunto de nós, um por variável um gráfico dirigido, acíclico (link ≈ "influências diretas") uma distribuição condicional para cada nó dado seus pais:

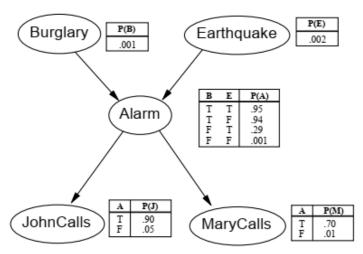
$$\mathbf{P}(X_i|Parents(X_i))$$

No caso mais simples, a distribuição condicional ressentiu-se como uma tabela de probabilidade condicional (CPT).

INSTITUTO FEDERAL

Estou no trabalho, o vizinho John liga para dizer que meu alarme está tocando, mas a vizinha Mary não liga. Às vezes é desencadeado por pequenos terremotos. Há um assaltante?

Variáveis: Burlar, Earthquake, Alarm, JohnCalls, MaryCalls A topologia da rede reflete o conhecimento "causal":



Nota: $\leq k. parents \implies O(d^k n) numbers vs O(d^n)$



Semânticas

A semântica "global" define a distribuição conjunta completa como o produto da distribuição condicional local:

$$\begin{aligned} \mathbf{P}(X_1,\dots,X_n) &= \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i|Parents(X_i)) \\ \text{Por exemplo,} \quad & \mathbf{P}(X_1,\dots,X_n) &= \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i|Parents(X_i)) \\ \text{e.g., } P(J \land M \land A \land \neg B \land \neg E) \text{ \'{\bf E} dada por??} \\ &= \end{aligned}$$



Semânticas

A semântica "global" define a distribuição conjunta completa como o produto da distribuição condicional local

$$\begin{aligned} \mathbf{P}(X_1,\dots,X_n) &= \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i|Parents(X_i)) \\ \text{Por exemplo,} \quad & \mathbf{P}(X_1,\dots,X_n) &= \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i|Parents(X_i)) \\ \text{e.g., } P(J \land M \land A \land \neg B \land \neg E) \text{ \'{E} dada por??} \\ &= P(\neg B)P(\neg E)P(A|\neg B \land \neg E)P(J|A)P(M|A) \end{aligned}$$

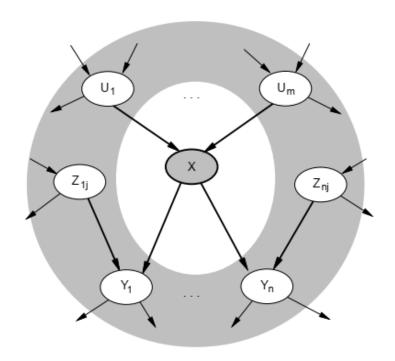
Semântica "local": cada nó é condicionalmente independente de seus nãodescendentes, dado que seus pais

Teorema: Semântica local ⇔ semântica global



Manta de Markov

Cada nó é condicionalmente independente de todos os outros, dada a <u>Manta de</u> <u>Markov:</u> parents + children + children's parents





Construindo a rede de crenças

Precisa de um método tal que uma série de afirmações locais de independência condicional garanta a necessária semântica global.

- 1. Escolha uma ordenação de variáveis X1, ..., Xn
- 2. Para i = 1 até n adicione Xi na rede selecione parents $= \prod_{i=1}^{n} \mathbf{P}(X_i | Parents(X_i))$ je $\mathbf{P}(X_i | Parents(X_i)) = \mathbf{P}(X_i | X_1, \dots, X_{i-1})$

Essa escolha de pais garante a semântica global:

$$\mathbf{P}(X_1, \dots, X_n) = \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i | X_1, \dots, X_{i-1}) \text{ (regra da cadeia)}$$
$$= \prod_{i=1}^n \mathbf{P}(X_i | Parents(X_i)) \text{ por construção}$$

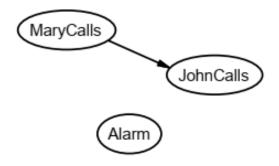






$$P(J|M) = P(J)$$
?

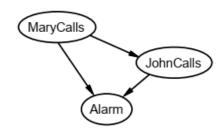




$$P(J|M) = P(J)? \qquad \mbox{N\~ao}$$

$$P(A|J,M) = P(A|J)? \ P(A|J,M) = P(A)?$$







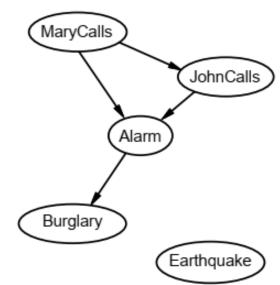
$$P(J|M) = P(J)$$
? Não

$$P(A|J,M) = P(A|J)$$
? $P(A|J,M) = P(A)$? Não

$$P(B|A, J, M) = P(B|A)$$
?

$$P(B|A, J, M) = P(B)$$
?





$$P(J|M) = P(J)$$
? Não

$$P(A|J,M) = P(A|J)$$
? $P(A|J,M) = P(A)$? Não

$$P(B|A, J, M) = P(B|A)$$
? Sim

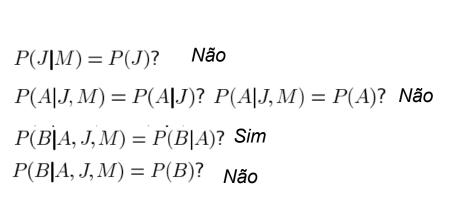
$$P(B|A,J,M) = P(B)$$
? Não

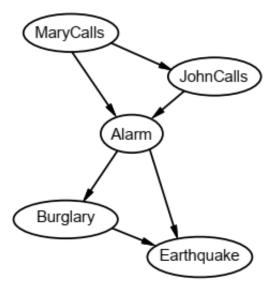
$$P(E|B, A, J, M) = P(E|A)?$$

$$P(E|B, A, J, M) = P(E|A, B)?$$



Suponha que nós escolhemos ordenar M, J, A, B, E





P(E|B,A,J,M) = P(E|A)? Não



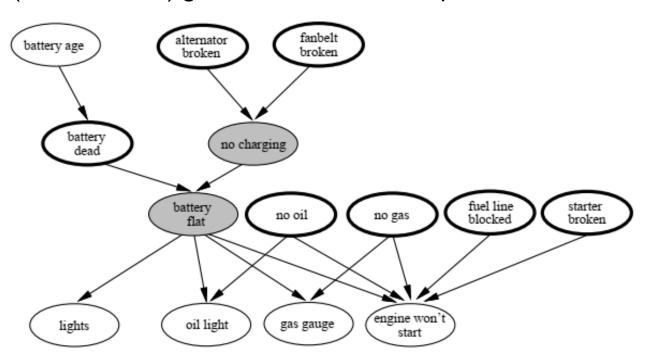
Exemplo: Diagnóstico de Carros

Evidência inicial: o motor não pega

Variáveis testáveis (ovais finos), variáveis de diagnóstico (ovais grossos)

Variáveis ocultas (sombreadas) garantem estrutura esparsa, reduzem

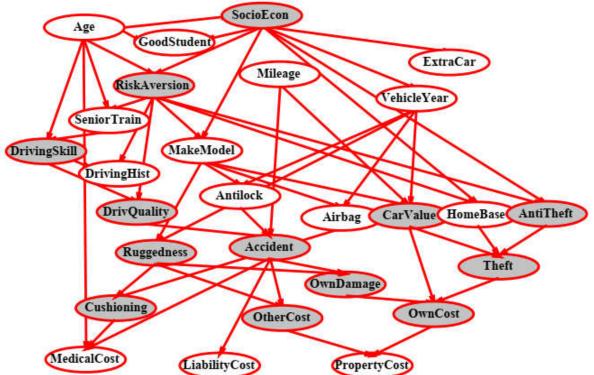
parâmetros





Exemplo: Seguro do carro

Prever custos de reclamação (médicos, responsabilidade civil, propriedade) com dados no formulário de solicitação (outros nós não sombreados)





Distribuições condicionais compactas

CPT cresce exponencialmente com o no.de pais CPT torna-se infinito com pais ou filhos de valor contínuo

Solução: distribuições <u>canônicas</u> que são definidas de forma compacta Os nós <u>determinísticos</u> são o caso mais simples:

$$X = f(Parents(X))$$
 para algumas funções f

Por exemplo: Funções Booleanas

$$NorthAmerican \Leftrightarrow Canadian \lor US \lor Mexican$$

Por exemplo, relações numerais entre variáveis contínuas

$$\frac{\partial Level}{\partial t}$$
 = inflow + precipation - outflow - evaporation



Distribuições condicionais compactas

Noisy-OR distribuições modelo de múltiplas causas não-interativas

- 1) Pais $U_1 \dots U_k$ incluindo todas as causas (pode adicionar um (nó de fuga
- 2) Probabilidade de falha independente q_i para cada causa isolada

$$\Rightarrow P(X|U_1...U_j, \neg U_{j+1}...\neg U_k) = 1 - \prod_{i=1}^j q_i$$

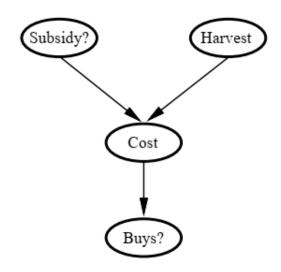
Cold	Flu	Malaria	P(Fever)	$P(\neg Fever)$
F	F	F	0.0	1.0
F	F	Т	0.9	0.1
F	Т	F	0.8	0.2
F	Τ	Т	0.98	$0.02 = 0.2 \times 0.1$
T	F	F	0.4	0.6
T	F	Т	0.94	$0.06 = 0.6 \times 0.1$
T	Τ	F	0.88	$0.12 = 0.6 \times 0.2$
Т	Т	Т	0.988	$0.012 = 0.6 \times 0.2 \times 0.1$

Números de parâmetros lineares em número de pais



Redes híbridas (discretas+contínuas)

Dicreto (subsidy? e Buys?); contínuo (Havest e Cost)



Opção 1: dicretização possivelmente grandes erros, CPT grande

Opção 2: famílias canônicas finamente parametrizadas1) Variável contínua, pais discretos+ contínuos (por exemplo, *Cost*)

2) Variável discreta, pais contínuos (por exemplo, *Buys?*)



Variáveis Filhas Contínuas

Necessidade de uma função de densidade condicional para a variável filha dada aos pais contínuos, para cada possível atribuição aos pais discretos.

O mais comum é o modelo linear gaussiano, por exemplo

$$P(Cost = c | Harvest = h, Subsidy? = true)$$

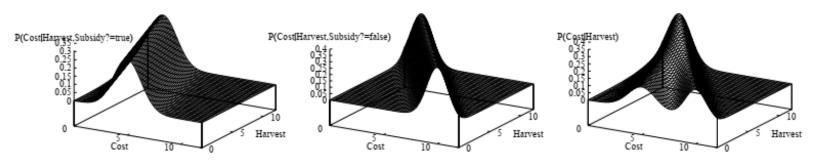
$$= N(a_t h + b_t, \sigma_t)(c)$$

$$= \frac{1}{\sigma_t \sqrt{2\pi}} exp\left(-\frac{1}{2} \left(\frac{c - (a_t h + b_t)}{\sigma_t}\right)^2\right)$$

O *Cost* médio varia linearmente com a *Harvest*, a variação é fixa A variação linear não é razoável em toda a faixa, mas funciona OK se a faixa <u>prováve</u>l de *Harvest* for estreita.



Variáveis Filhas Continuas



Rede totalmente contínua com distribuições LG

⇒ conjunto completo é uma Gaussiana multivariável

A rede LG discreta + continua é uma rede Gaussiana condicional, ou seja; uma Gaussiana multivariada sobre todas as variáveis contínuas para cada combinação de valores discretos de variáveis



Variável discreta com pais contínuos

Probabilidade de *Buy*? dado o *Cost* deve ser um limite "suave":

```
epsfxsize=0,6
fig{\i1}{probit.ps}}{file{\i1}{graphs}{probit.ps}
```

A distribuição Probit usa integral de Gaussian:

```
Phi(x) = {^x}{^x} N(0,1)(x) dx
```

P(Buys? true given Cost c) = $\Phi((-c + \mu)/sigma)$ \$(Buys? true given Cost c) = $\Phi((-c + \mu)/sigma)$ \$(Buys? true given Cost c)

Pode ver como limiar duro cuja localização está sujeita a ruído

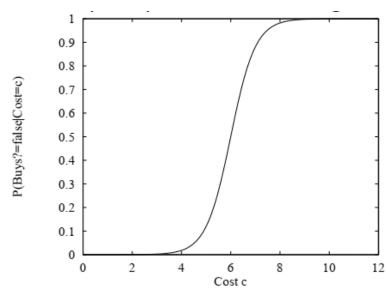


Variáveis Discretas cont.

A distribuição Sigmoid (ou logit) também é utilizada em redes neurais:

$$P(Buys? = true \mid Cost = c) = \frac{1}{1 + exp(-2\frac{-c + \mu}{\sigma})}$$

O Sigmoid tem forma semelhante à sonda, mas com caudas muito mais longas:





Tarefas de Inferência

Consultas simples: calcular marginal posterior $P(X_i|E=e)$

Por exemplo P(NoGas|Gauge = empty, Lights = on, Starts = false)

Consultas Conjuntivas: $P(X_i, X_j | \mathbf{E} = \mathbf{e}) = P(X_i | \mathbf{E} = \mathbf{e})P(X_j | X_i, \mathbf{E} = \mathbf{e})$

<u>Decisões ótimas:</u> as redes de decisão incluem informações de utilidade pública; inferência probabilística necessária para

Valores de informação: quais evidências a serem buscadas a seguir?

Análise de sensibilidade: quais valores de probabilidade são mais críticos?

Explicação: por que eu preciso de um novo motor de arranque?



Inferência por enumeração

Uma forma ligeiramente inteligente de extrair variáveis da junta sem construir sua representação explícita

Consulta simples sobre a rede de arrombamento:

$$\begin{aligned} \mathbf{P}(B|J=true, M=true) \\ &= \mathbf{P}(B, J=true, M=true) / P(J=true, M=true) \\ &= \alpha \mathbf{P}(B, J=true, M=true) \\ &= \alpha \Sigma_e \Sigma_a \mathbf{P}(B, e, a, J=true, M=true) \end{aligned}$$

Reescrever entradas conjuntas completas usando o produto das entradas do CPT:

$$P(B = true|J = true, M = true)$$

$$= \alpha \sum_{e} \sum_{a} P(B = true) P(e) P(a|B = true, e) P(J = true|a) P(M = true|a)$$

$$= \alpha P(B = true) \sum_{e} P(e) \sum_{a} P(a|B = true, e) P(J = true|a) P(M = true|a)$$



Algoritmo de Enumeração

Exaustiva enumeração em profundidade: O(n) espaço, $O(d^n)$ tempo

```
EnumerationAsk(X,e,bn) returns a distribution over X
inputs: X, the query variable
           e, evidence specified as an event
           bn, a belief network specifying joint distribution P(X_1, \ldots, X_n)
   \mathbf{Q}(x) \leftarrow \mathbf{a} distribution over X
   for each value x_i of X do
         extend e with value x_i for X
         \mathbf{Q}(x_i) \leftarrow \text{EnumerateAll}(\text{Vars}[bn], \mathbf{e})
   return Normalize(\mathbf{Q}(X))
EnumerateAll(vars,e) returns a real number
   if Empty?(vars) then return 1.0
   else do
         Y \leftarrow \text{First}(vars)
         if Y has value y in e
              then return P(y \mid Pa(Y)) \times \text{ENUMERATEALL}(\text{REST}(vars), \mathbf{e})
              else return \Sigma_y P(y \mid Pa(Y)) \times \text{EnumerateAll(Rest(vars),} \mathbf{e}_y)
                    where \mathbf{e}_{y} is \mathbf{e} extended with Y = y
```



Inferência por eliminação de variável

A enumeração é ineficiente: cálculo repetido Por exemplo cálculo P(J=true|a)P(M=true|a) para cada valor de **e**

Eliminação de variáveis: realizar totalizações da direita para a esquerda, armazenando resultados intermediários (fatores) para evitar a recomputação

$$\mathbf{P}(B|J=true,M=true) = \alpha \underbrace{\mathbf{P}(B)}_{B} \underbrace{\sum_{e} \underbrace{P(e)}_{E} \underbrace{\sum_{a} \underbrace{\mathbf{P}(a|B,e)}_{A} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{E} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{A} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} \mathbf{P}(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{M}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(M=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{a} P(a|B,e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{J} \underbrace{P(J=true|a)}_{J}$$

$$= \alpha \mathbf{P}(B) \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{J} \underbrace{\sum_{e} P(e)}_{A} \underbrace{\sum_{e} P($$



Eliminação de Variável: Operações Básicas

Produto pontual dos fatores f1 e f2:

$$f_1(x_1, \ldots, x_j, y_1, \ldots, y_k) \times f_2(y_1, \ldots, y_k, z_1, \ldots, z_l)$$

= $f(x_1, \ldots, x_j, y_1, \ldots, y_k, z_1, \ldots, z_l)$

Por exemplo, $f_1(a,b) \times f_2(b,c) = f(a,b,c)$

Soma de uma variável a partir de um produto de fatores: mover qualquer fator constante para fora da soma:

$$\sum_{x} f_1 \times \cdots \times f_k = f_1 \times \cdots \times f_i \sum_{x} f_{i+1} \times \cdots \times f_k = f_1 \times \cdots \times f_i \times f_{\bar{X}}$$

assumindo f1,...., fi não dependem de X



Algoritmo de Eliminação de Variável

```
function ELIMINATIONASK(X,e,bn) returns a distribution over X inputs: X, the query variable

e, evidence specified as an event

bn, a belief network specifying joint distribution P(X_1, ..., X_n)

if X \in e then return observed point distribution for X

factors \leftarrow []; vars \leftarrow Reverse(Vars[bn])

for each var in vars do

factors \leftarrow [MakeFactor(var, e)|factors]

if var is a hidden variable then factors \leftarrow SumOut(var, factors)

return Normalize(PointwiseProduct(factors))
```



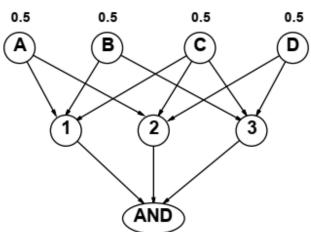
Complexidade da inferência exata

Redes conectadas individualmente ou (politrizes) : quaisquer dois nós são conectados por, no máximo, um caminho (não direcionado) Os custos de tempo e espaço da eliminação variável são

Multiplicar as redes conectadas:

pode reduzir o 3SAT à inferência exata \Rightarrow NP-Difícil equivalente a *contar* os modelos 3SAT \Rightarrow #P- Completo







Inferência por simulação estocástica

Ideia básica:

- 1)Tirar *N* amostras de uma distribuição de amostras *S*
- 2) Calcule uma probabilidade posterior aproximada \hat{P} Mostre que isto converge para a verdadeira probabilidade P

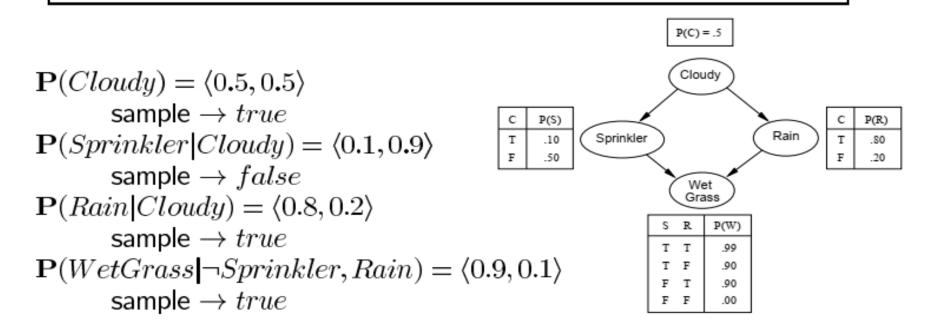
Resumo:

- Amostragem a partir de uma rede vazia
- Rejeição de amostras: rejeitar amostras que discordam das provas
- Ponderação da probabilidade: usar provas para pesar amostras
- MCMC: amostra de um processo estocástico cuja distribuição estacionária insere o verdadeiro posterior



Amostragem a partir de uma rede vazia

```
function PRIORSAMPLE(bn) returns an event sampled from \mathbf{P}(X_1, \dots, X_n) specified by bn \mathbf{x} \leftarrow an event with n elements for i = 1 to n do x_i \leftarrow a random sample from \mathbf{P}(X_i \mid Parents(X_i)) return \mathbf{x}
```





Amostragem a partir de uma rede vazia

Probabilidade de que o *PRIORSAMPLE* gere um determinado evento

$$S_{PS}(x_1 \dots x_n) = \prod_{i=1}^n P(x_i | Parents(X_i)) = P(x_1 \dots x_n)$$

isto é, então a probabilidade anterior verdadeira

Seja $N_{PS}(\mathbf{Y} = \mathbf{y})$ número de amostras geradas para as quais $\mathbf{Y} = \mathbf{y}$ para qualquer conjunto de variáveis \mathbf{Y} .

Então
$$\hat{P}(\mathbf{Y}=\mathbf{y}) = N_{PS}(\mathbf{Y}=\mathbf{y})/N$$
 e
$$\lim_{N\to\infty} \hat{P}(\mathbf{Y}=\mathbf{y}) = \sum_{\mathbf{h}} S_{PS}(\mathbf{Y}=\mathbf{y}, \mathbf{H}=\mathbf{h})$$
$$= \sum_{\mathbf{h}} P(\mathbf{Y}=\mathbf{y}, \mathbf{H}=\mathbf{h})$$
$$= P(\mathbf{Y}=\mathbf{y})$$

Ou seja, as estimativas derivadas do PRIORSAMPLE são consistentes



Reieição de amostra

P(X|e)stimado a partir de amostra de acordo com o **e**

```
function RejectionSampling(X,e,bn,N) returns an approximation to P(X|e)

N[X] \leftarrow a vector of counts over X, initially zero

for j = 1 to N do

\mathbf{x} \leftarrow \text{PriorSample}(bn)

if \mathbf{x} is consistent with \mathbf{e} then

N[x] \leftarrow N[x] + 1 where x is the value of X in \mathbf{x}

return Normalize(N[X])
```

Por exemplo, estimativa P(Rain|Sprinkler=true) usando 100 amostras 27 amostras têm Sprinkler=true

Desses, 8 tem Rain = true 19 tem Rain = false.

$$\hat{\mathbf{P}}(Rain|Sprinkler = true) = \text{NORMALIZE}(\langle 8, 19 \rangle) = \langle 0.296, 0.704 \rangle$$

Semelhante ao procedimento básico de estimativa empírica do mundo real



Análises de rejeição de amostras

$$\begin{split} \hat{\mathbf{P}}(X|\mathbf{e}) &= \alpha \mathbf{N}_{PS}(X,\mathbf{e}) \\ &= \mathbf{N}_{PS}(X,\mathbf{e})/N_{PS}(\mathbf{e}) \\ &\approx \mathbf{P}(X,\mathbf{e})/P(\mathbf{e}) \\ &= \mathbf{P}(X|\mathbf{e}) \end{split} \qquad \text{(algoritmo defn)} \\ \text{(normalizado por } N_{PS}(\mathbf{e}) \\ \text{(propriedade de } PRIORSAMPLE) \\ \text{(def. De probabilidade condicional)} \end{split}$$

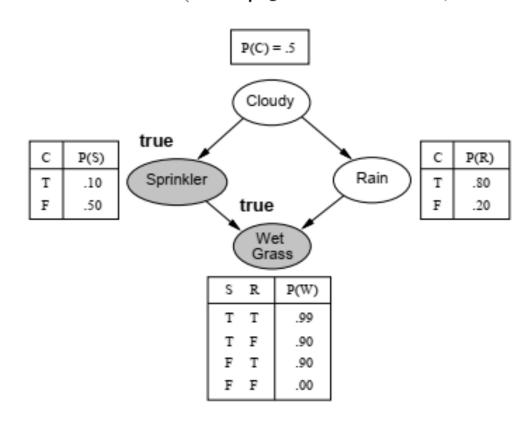
Assim, a rejeição de amostras retorna estimativas posteriores consistentes.

Problema: desesperadamente caro se P(e) for pequeno



Exemplo de ponderação da probabilidade

Estimativa $\mathbf{P}(Rain|Sprinkler = true, WetGrass = true)$





Exemplo de ponderação da probabilidade cont

Processo de geração de amostras:

- $1 \quad w \leftarrow 1.0$
- 2. Amostra $P(Cloudy) = \langle 0.5, 0.5 \rangle$; diz true
- 3. Sprinkler true, então $w \leftarrow w \times P(Sprinkler = true | Cloudy = true) = 0.1$
- 4. Amostra $\mathbf{P}(Rain|Cloudy = true) = \langle 0.8, 0.2 \rangle$; diz true
- 5. WetGrass tem valor true, então $w \leftarrow w \times P(WetGrass = true | Sprinkler = true, Rain = true) = 0.099$

INSTITUTO FEDERAL Pará

Analise de Ponderação de Probabilidade

A probabilidade de amostragem para WEIGHTEDSAMPLE é

$$S_{WS}(\mathbf{y}, \mathbf{e}) = \prod_{i=1}^{l} P(y_i | Parents(Y_i))$$

Nota: presta atenção à evidência apenas em *ancestors*

⇒ em algum lugar "entre" a distribuição prévia e posterior

Peso para uma determinada amostra y, e é

$$w(\mathbf{y}, \mathbf{e}) = \prod_{i=1}^{m} P(e_i | Parents(E_i))$$

A probabilidade de amostragem ponderada é

$$S_{WS}(\mathbf{y}, \mathbf{e})w(\mathbf{y}, \mathbf{e})$$

= $\prod_{i=1}^{l} P(y_i|Parents(Y_i)) \prod_{i=1}^{m} P(e_i|Parents(E_i))$
= $P(\mathbf{y}, \mathbf{e})$ (por semântica global padrão de rede)

Portanto, a ponderação de probabilidade de retorno estimativas consistentes, mas o desempenho ainda se degrada com muitas variáveis de evidência



Inferência aproximada usando MCMC

"State" da rede = atribuição atual a todas as variáveis Gerar o próximo estado por amostragem de uma variável dada a manta de Markov

Amostra cada variável por sua vez, mantendo as evidências fixas

Aproxima-se de uma distribuição estacionária: a fração de tempo de longo prazo gasta em cada estado é exatamente proporcional à sua probabilidade posterior



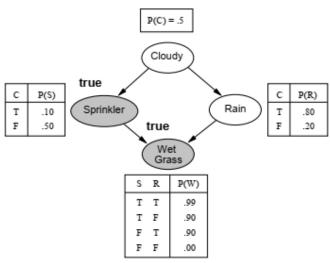
Exemplo MCMC

Estimativa $\mathbf{P}(Rain|Sprinkler = true, WetGrass = true)$

Amostra Cloudy então Rain, repete.

Número de contagem de tempo Rain é verdadeiro e falso na amostra

Manta de Markov de Cloudy é Sprinkler e Rain Manta de Markov de Rain é Cloudy, Sprinkler e WetGrass





Exemplo MCMC cont.

Estado inicial aleatório: Cloudy = true e Rain = false

- 1. $\mathbf{P}(Cloudy|MB(Cloudy)) = \mathbf{P}(Cloudy|Sprinkler, \neg Rain)$ amostra \rightarrow false
- 2. $\mathbf{P}(Rain|MB(Rain)) = \mathbf{P}(Rain|\neg Cloudy, Sprinkler, WetGrass)$ amostra \rightarrow true

Visite 100 estados

31 tem $Rain = true_1$, 69 tem Rain = false

```
\hat{\mathbf{P}}(Rain|Sprinkler = true, WetGrass = true)
= NORMALIZE(\langle 31, 69 \rangle) = \langle 0.31, 0.69 \rangle
```



Análise MCMC: Resumo

Probabilidade de transição $q(\mathbf{y} o \mathbf{y}')$

Probabilidade de ocupação $\pi_t(\mathbf{y})$ no momento t

A condição de equilíbrio em π_t define a distribuição estacionária $\pi(\mathbf{y})$

Nota: a distribuição estacionária depende da escolha de $q(\mathbf{y}
ightarrow \mathbf{y}')$

O equilíbrio detalhado dos estados em pares garante o equilíbrio

Probabilidade de transição de <u>amostragem de Gibbs</u>: amostragem de cada variável, dados os valores atuais de todas as outras ⇒balanço detalhado com o verdadeiro posterior

Para redes Bayesianas, a amostragem Gibbs reduz a amostragem condicionada na manta Markov de cada variável



Distribuição estacionária

 $\pi_t(\mathbf{y}) = \text{probabilidade no estado } y \text{ no tempo } t$ $\pi_{t+1}(\mathbf{y}') = \text{probabilidade no estado } \mathbf{y}' \text{ no tempo } t+1$

 π_{t+1} em termos de π_t e $q(\mathbf{y} \to \mathbf{y}')$

$$\pi_{t+1}(\mathbf{y'}) = \sum_{\mathbf{y}} \pi_t(\mathbf{y}) q(\mathbf{y} \to \mathbf{y'})$$

Distribuição estacionária: $\pi_t = \pi_{t+1} = \pi$

$$\pi(\mathbf{y}') \stackrel{\pi}{=} \Sigma_{\mathbf{y}} \pi(\mathbf{y}) q(\mathbf{y} \to \mathbf{y}')$$
 para todo \mathbf{y}'

Se π existe, e é único (específico para $q(\mathbf{y} \to \mathbf{y}')$)

Em equilíbrio, esperado "outflow" = esperado "inflow".



Balanço Detalhado

"Outflow" = "inflow" para cada par de estados:

$$\pi(\mathbf{y})q(\mathbf{y}\to\mathbf{y}')=\pi(\mathbf{y}')q(\mathbf{y}'\to\mathbf{y})$$
 para todos \mathbf{y}, \mathbf{y}'

Balanço detalhado ⇒ estacionário:

$$\Sigma_{\mathbf{y}}\pi(\mathbf{y})q(\mathbf{y}\to\mathbf{y}') = \Sigma_{\mathbf{y}}\pi(\mathbf{y}')q(\mathbf{y}'\to\mathbf{y})$$
$$= \pi(\mathbf{y}')\Sigma_{\mathbf{y}}q(\mathbf{y}'\to\mathbf{y})$$
$$= \pi(\mathbf{y}')$$

Os algoritmos MCMC normalmente são construídos projetando uma probabilidade de transição q que está em equilíbrio detalhado com o desejado π



Amostras Gibbs

Amostra cada variável por sua vez, dadas todas as outras variáveis

Amostra Y_i , deixe $\bar{\mathbf{Y}}_i$ ser todas as outras variáveis não evidenciais Os valores atuais são y_i e $\bar{\mathbf{y}}_i$; e é fixa A probabilidade de transição é dada por

$$q(\mathbf{y} \to \mathbf{y'}) = q(y_i, \overline{\mathbf{y}}_i \to y'_i, \overline{\mathbf{y}}_i) = P(y'_i | \overline{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e})$$

Isto dá um equilíbrio detalhado com o verdadeiro posterior P(y|e):

$$\pi(\mathbf{y})q(\mathbf{y} \to \mathbf{y}') = P(\mathbf{y}|\mathbf{e})P(y_i'|\bar{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e}) = P(y_i, \bar{\mathbf{y}}_i|\mathbf{e})P(y_i'|\bar{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e})$$

$$= P(y_i|\bar{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e})P(\bar{\mathbf{y}}_i|\mathbf{e})P(y_i'|\bar{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e}) \quad \text{(regra da cadeia)}$$

$$= P(y_i|\bar{\mathbf{y}}_i, \mathbf{e})P(y_i', \bar{\mathbf{y}}_i|\mathbf{e}) \quad \text{(regras da corrente ao contrário)}$$

$$= q(\mathbf{y}' \to \mathbf{y})\pi(\mathbf{y}') = \pi(\mathbf{y}')q(\mathbf{y}' \to \mathbf{y})$$



Amostra manto de Markov

Uma variável é independente de todas as outras, dado seu manto Markov:

$$P(y_i'|\bar{\mathbf{y}}_i,\mathbf{e}) = P(y_i'|MB(Y_i))$$

A probabilidade dada pela manto Markov é calculada da seguinte forma:

$$P(y_i'|MB(Y_i)) = P(y_i'|Parents(Y_i)) \prod_{Z_j \in Children(Y_i)} P(z_j|Parents(Z_j))$$

Assim, o cálculo da distribuição de amostras sobre Y_i para cada virada requer apenas multiplicações de cd se Y_i , c filhos e d valores; pode armazená-la em cache se c não for muito grandes.

Principais problemas computacionais:

- 1) Difícil dizer se a convergência foi alcançada.
- 2) pode ser um desperdício se o manto de Maskov for grande: $P(Y_i|MB(Y_i))$ não terá muitas chances (lei de grandes números)



Performance de algoritmos de aproximação

Aproximação absoluta: $|P(X|\mathbf{e}) - \hat{P}(X|\mathbf{e})| < \epsilon$

Aproximação relativa: $\frac{|P(X|\mathbf{e}) - \hat{P}(X|\mathbf{e})|}{P(X|\mathbf{e})} \le \epsilon$

Relativa \Rightarrow absoluta desde $0 \le P \le 1$ (pode ser $O(2^{-n})$)

Algoritmos aleatórios podem falhar com probabilidades no máximo δ

Aproximação poli-time: $poly(n, \epsilon^{-1}, \log \delta^{-1})$

Teorema (Dagum e Luby, 1993): tanto a aproximação absoluta quanto a relativa para algoritmos deterministicos ou randomizados são NP_hard para qualquer $\epsilon, \delta < 0.5$ (Aproximação absoluta de poli-times sem evidência -- limites Chernoff)



Lógica Fuzzy

 É a lógica baseada em análises de informações estritamente qualitativas. Isto é feito de forma que a decisão não se resuma entre um 'sim' e um 'não', mas, também considera abstrações do tipo 'próximo de', 'em torno de', 'muito alto', 'bem baixo', etc.



Lógica Fuzzy

- Exemplo: Homens de meia idade
- Lógica Clássica:
- Se 40 ≤ Idade ≤ 55 então Homem meia idade
- Lógica fuzzy:

Idade	35	40	45	50	55
Grau de pertinência	0,0	0,5	1,0	0,5	0,0

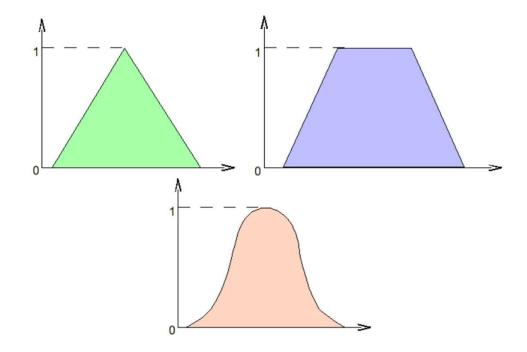


 Um conjunto fuzzy X em um universo de discurso U é caracterizado por uma função que assume valores no intervalo [0,1]

$$\mu_X(u) \in [0,1], \forall u \in U$$

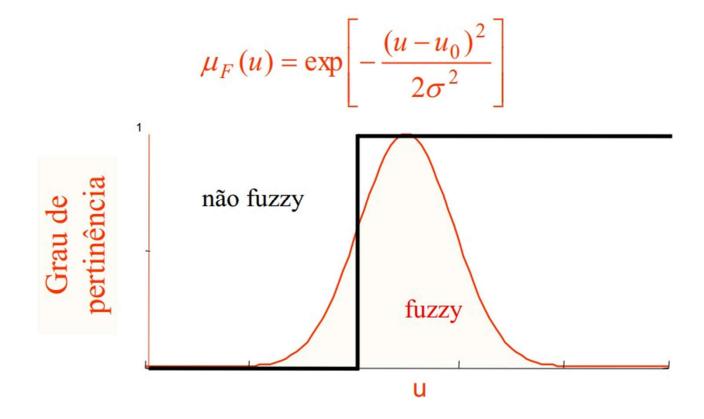


- Funções de pertinência
 - Triangular
 - Trapezoidal
 - Sino
 - Gaussiana
 - Sigmoidal





Contínua





- Discreta
- Notação

$$F = \{(u, \mu_F(u)), u \in U\}$$

$$F = \left\{\frac{\mu_F(u)}{u}, u \in U\right\}$$

$$F = \{\mu_F(u), u \in U\}$$

Exemplo

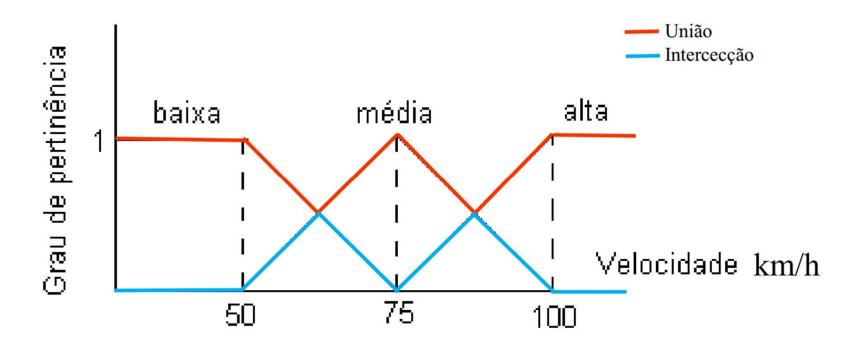
$$F = \{(30,0), (35,0,3), (40,1), (45,1), (50,0,7), (55,0,4), (60,0)\}$$

$$F = \{(\frac{0}{30}), (\frac{0,3}{35}), (\frac{1}{40}), (\frac{1}{45}), (\frac{0,7}{50}), (\frac{0,4}{55}), (\frac{0}{60})\}$$

$$F = \{0,0.3,1,1,0.7,0.4,0)\}$$



Operações





Variáveis linguísticas

- Uma variável linguística é uma variável cujos valores são palavras
- Uma variável linguística é definida por

 X: nome, T(X):função de pertinência de X, U:universo de discurso, G: gramática, M: regras semânticas associadas



Regras Fuzzy

 Relacionam variáveis fuzzy, cada uma delas associada a um dos seus predicados linguísticos

SE Velocidade é Baixa
 ENTÃO Aceleração é Alta



Base de conhecimento

- Base de dados: definições de conjuntos fuzzy
- Base de regras
- Exemplo de uma regra SE-ENTÃO:
 - Se Erro é Pequeno e Variação do erro é Baixa então:
 - o posição da válvula tampão é ZERO.
 - o Parte SE: antecedente
 - o Parte ENTÃO: consequente



Inferência e defuzificação

- Operação de max-min
 - o Inferência: Operador mínimo
 - Agregação: Operador máximo
- Defuzificação
 - Centro de área