

# Uma Introdução a Sum-Product Networks

Relatório semana 9 - MAC0215 (Atividade Curricular em Pesquisa)  
Aluno: Renato Lui Geh (Bacharelado em Ciência da Computação)  
Orientador: Denis Deratani Mauá

## 1 ATIVIDADES REALIZADAS NA SEMANA

Durante a semana foram lidos as seguintes partes dos papers abaixo:

- *Learning the Structure of Sum-Product Networks*, [R. Gens, P. Domingos] [5]
  - Introduction
  - Sum-Product Networks
- *Sum-Product Networks: A New Deep Architecture*, [H. Poon, P. Domingos] [6]
  - Introduction
  - Sum-Product Networks
  - Sum-Product Networks and other models

## 2 DEFINIÇÃO DAS ATIVIDADES

Os tópicos mencionados na seção anterior referem-se à definição de uma Sum-Product Network e citam algumas semelhanças com outros modelos probabilísticos assim como suas diferenças.

Neste relatório vamos definir o que são Sum-Product Networks de uma forma mais didática e vamos supor que o leitor tenha conhecimento prévio de todo conteúdo coberto nos relatórios anteriores. Após termos definido Sum-Product Networks, vamos ver algumas propriedades e teoremas relacionados e em seguida vamos comparar, de forma sucinta, com outros modelos probabilísticos. O conteúdo presente nesse relatório é baseado fortemente nos dois papers acima.

Vamos separar esta seção nos seguintes tópicos:

1. Introdução
  - 1.1. Distribuição normalizada de produtos de factors
  - 1.2. Função de partição
2. Definição
3. Propriedades
4. Comparação

## 2.1 INTRODUÇÃO

Um dos maiores problemas com modelos gráficos é a intratabilidade da inferência e aprendizado da estrutura. Inferência é sempre exponencial no pior caso, e como aprendizado usa inferência, a complexidade continua intratável. Além do mais, a amostragem necessária para aprendizado preciso é também exponencial no pior dos casos no tamanho do escopo. De fato existem modelos gráficos onde a inferência é tratável, no entanto elas são limitadas quanto às representações de distribuições de forma compacta.

Vamos mostrar que Sum-Product Networks (SPN), um novo tipo de arquitetura profunda, permite que computemos a função partição, a probabilidade de evidência e o estado MAP[2] com complexidade linear no número de arestas da SPN. Também vamos definir validade de uma SPN assim como completude e consistência. Depois vamos mostrar outras definições assim como alguns teoremas derivados dessas propriedades.

Antes de começarmos a definir Sum-Product Networks, precisamos antes explicar o que é uma distribuição normalizada de produtos de factors e definir uma função de partição.

### 2.1.1 Distribuição normalizada de produtos de factors

O objetivo de modelos gráficos probabilísticos é representar distribuições de forma compacta. Podemos representar tais distribuições como um produto normalizado dos factors[3] envolvidos. Tal representação é um jeito compacto de se representar as CPTs envolvidas.

**Definição 1.** *Sejam  $x \in \mathcal{X}$  um vetor  $d$ -dimensional representando uma instância de  $d$  variáveis,  $\phi_k$  uma função potencial[3] do subconjunto  $x_{\{k\}}$  de variáveis (ou seja, seu escopo[1]) e  $Z$  a função partição que veremos mais a frente. Representamos distribuições compactamente como o seguinte produto normalizado:*

$$P(X = x) = \frac{1}{Z} \prod_k \phi_k(x_{\{k\}}) \quad (1)$$

A representação acima é dita normalizada pois queremos representa-la como uma probabilidade, ou seja, um número real no intervalo  $[0, 1]$ . Como pode-se notar, dividimos o produtório por  $Z$ , a chamada função partição. De fato, como veremos a seguir, a função partição normaliza o produto dos factors.

### 2.1.2 Função de partição

Dizemos a função partição uma função que toma como argumentos todos os estados das variáveis e retorna a soma de todos os produtórios de todos os factors de cada estado.

**Definição 2.** *Seja  $\phi_k$  uma função potencial, dizemos que a função partição é*

$$Z = \sum_{x \in \mathcal{X}} \prod_k \phi_k(x_{\{k\}}) \quad (2)$$

Portanto, é fácil notar que  $\frac{1}{Z} \prod_k \phi_k(x_{\{k\}})$  é uma normalização por  $Z$ , já que  $Z$  é a soma de todos os possíveis resultados do produtório, e portanto será sempre maior ou igual ao valor do produtório normalizado, levando a  $0 \leq P(X = x) \leq 1$ , assumindo-se que  $\phi_i \geq 0$ .

No caso de  $Z = 1$ , então temos o caso trivial onde o produtório dos factors dada uma instância já está dentro do intervalo  $[0, 1]$ .

Uma das dificuldades de se computar inferência em modelos gráficos é a intractabilidade de  $Z$ , já que  $Z$  é a soma de um número exponencial de termos. Como todas as marginals[4] são somas de subconjuntos desses termos, computa-las é igualmente intratável. No entanto, se acharmos uma maneira eficiente de computar  $Z$ , então também podemos computar as marginals eficientemente. Mas  $Z$  é computado apenas com somas e produtos, e pode ser eficientemente computado se aplicarmos a distributiva em  $Z$  de tal forma que envolvamos um número polinomial de somas e produtos.

## 2.2 DEFINIÇÃO

Assim como em [P. Domingos, H. Poon][6], vamos introduzir Sum-Product Networks com variáveis Booleanas. Mais para frente veremos que para variáveis discretas ou contínuas o processo é similar.

Antes de definirmos SPNs, vamos introduzir algumas notações:

- A negação de  $X_i$  é representada por  $\bar{X}_i$ .
- A função indicadora[2]  $[.]$  tem valor 1 se seu argumento é *true* e 0 caso contrário.
- Abreviaremos  $[X_i]$  por  $x_i$  e  $[\bar{X}_i]$  por  $\bar{x}_i$ .

Seja  $\Phi(x) \geq 0$  uma distribuição de probabilidade não-normalizada. A network polynomial [2] de  $\Phi(x)$  é  $\sum_x \Phi(x) \Pi(x)$ , onde  $\Pi(x)$  é o produto dos indicadores que tenham valor 1 no estado  $x$ . Lembrando o que vimos nos relatórios anteriores, a network polynomial da Rede Bayesiana  $X_1 \rightarrow X_2$  é  $P(x_1)P(x_2|x_1)x_1x_2 + P(x_1)P(\bar{x}_2|x_1)x_1\bar{x}_2 + P(\bar{x}_1)P(x_2|\bar{x}_1)\bar{x}_1x_2 + P(\bar{x}_1)P(\bar{x}_2|\bar{x}_1)\bar{x}_1\bar{x}_2$ .

A função partição é o valor da network polynomial quando todos os indicadores são 1. Para qualquer evidência  $e$ , computar  $P(e) = \Phi(e)/Z$  é linear no tamanho da network polynomial, que por sua vez tem tamanho exponencial em número de variáveis. No entanto, podemos representar e avaliar a network polynomial em tempo e espaço polinomial usando Sum-Product Networks.

Vamos a seguir ver a definição de SPNs dada por P. Domingos e H. Poon[6].

**Definição 3.** Uma Sum-Product Network (SPN) sob variáveis  $x_1, \dots, x_d$  é um grafo enraizado, direcionado e acíclico (DAG) cujas folhas são indicadores  $x_1, \dots, x_d$  e  $\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_d$  e cujos nós internos são somas e produtos. Cada aresta  $(i, j)$  com origem em um nó soma  $i$  tem um peso não-negativo  $w_{ij}$ . O valor de um nó produto é o produto dos valores de seus filhos. O valor de um nó soma é  $\sum_{j \in Ch(i)} w_{ij} v_j$ , onde  $Ch(i)$  são os filhos de  $i$  e  $v_j$  é o valor do nó  $j$ . O valor da SPN é o valor de sua raiz.

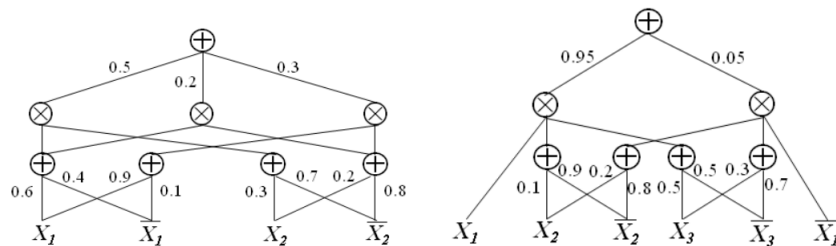


Figura 1: A esquerda uma SPN implementando uma naive Bayes mixture model. A direita uma SPN implementando uma junction tree. [P. Domingos, H. Poon][6]

Vamos assumir sem perda de generalidade que nós somas e nós produtos estão organizados de tal forma que somas são sempre alternadas com produtos e vice-versa. Ou seja, se  $i$  é um nó soma, então  $\forall x \in Ch(i)$ ,  $x$  é ou um nó produto ou uma folha (e portanto uma variável). Analogamente, se  $i$  é um nó produto, então  $\forall x \in Ch(i)$ ,  $x$  é ou um nó soma ou folha.

Denotamos a Sum-Product Network  $S$  como uma função das variáveis indicadoras  $x_1, \dots, x_d$  e  $\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_d$  como  $S(x_1, \dots, x_d, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_d)$ . Um estado  $x$  é completo quando para cada variável  $X_i$ , seus indicadores nunca são iguais, ou seja,  $x_i = 1$  e  $\bar{x}_i = 0$  ou  $x_i = 0$  e  $\bar{x}_i = 1$ . Se queremos  $S$  em função de um estado  $x$  completo, então representamos como  $S(x)$ . Se os indicadores especificam uma evidência[1]  $e$ , então abreviamos como  $S(e)$ . No caso de todos os indicadores serem valorados em 1, então dizemos  $S(*)$ .

A subrede enraizada em um nó  $n$  em uma SPN é uma SPN, e é representada como  $S_n(\cdot)$ . Os valores de  $S(x)$ ,  $\forall x \in \mathcal{X}$  define uma distribuição de probabilidade não-normalizada sob  $\mathcal{X}$ . A probabilidade não-normalizada da evidência  $e$  é  $\Phi_S(e) = \sum_{x \in e} S(x)$ , onde a soma tem seus estados consistentes[2] com  $e$ . A função partição da distribuição definida por  $S(x)$  é  $Z_S = \sum_{x \in \mathcal{X}} S(x)$ . O escopo [1] de uma SPN  $S$  é o conjunto de variáveis que aparecem em  $S$ . Uma variável  $X_i$  é negada em  $S$  se  $\bar{x}_i$  é uma folha de  $S$  e não-negada se  $x_i$  é uma folha de  $S$ .

A partir disso podemos construir a definição encontrada em [P. Domingos, R. Gens] [5].

**Definição 4.** *Definimos recursivamente uma Sum-Product Network (SPN):*

1. *Uma distribuição monovariável tratável é uma SPN.*
2. *Um produto de SPNs com escopos disjuntos é uma SPN.*
3. *Uma soma ponderada de SPNs com mesmo escopo é uma SPN se todos os pesos são não-negativos.*
4. *Nada mais é uma SPN.*

Exemplificando com a Figura 1, a SPN  $S$  será:

$$\begin{aligned} S(x_1, x_2, \bar{x}_1, \bar{x}_2) = & 0.5(0.6x_1 + 0.4\bar{x}_1)(0.3x_2 + 0.7\bar{x}_2) + \\ & + 0.2(0.6x_1 + 0.4\bar{x}_1)(0.2x_2 + 0.8\bar{x}_2) + \\ & + 0.3(0.9x_1 + 0.1\bar{x}_1)(0.2x_2 + 0.8\bar{x}_2) \end{aligned} \quad (3)$$

E a network polynomial será a expansão de  $S$ , ou seja,  $(0.5 \times 0.6 \times 0.3 + 0.2 \times 0.6 \times 0.2 + 0.3 \times 0.9 \times 0.2)x_1x_2 + \dots$ . Se um estado completo  $x = \{X_1 = 1, X_2 = 0\}$ , então  $S(x) = S(1, 0, 0, 1)$ . Se a evidência  $e = X_1 = 1$ , então  $S(e) = S(1, 1, 0, 1)$ . E, por fim,  $S(*) = S(1, 1, 1, 1)$ .

### 2.3 PROPRIEDADES

Nesta subseção, vamos definir a validade de uma SPN, assim como completude e consistência. Em seguida vamos provar que uma SPN é válida se é completa e consistente. Depois vamos definir representabilidade, complexidade da função partição, decomponibilidade de uma SPN e finalmente provaremos que a função partição, probabilidade de evidência e o estado MAP[2] de uma SPN podem ser computados em tempo linear no número de arestas da SPN.

**Definição 5.** *Uma Sum-Product Network  $S$  é válida sse  $S(e) = \Phi_S(e)$  para toda evidência  $e$ .*

A Definição 5 diz que a SPN sempre computa a probabilidade de evidência corretamente, então a SPN é válida. Em particular, se uma SPN  $S$  é válida, então  $S(*) = Z_S$ . Uma SPN válida computa a probabilidade de evidência em tempo linear no número de arestas, como provaremos mais a frente.

Já que uma SPN válida é linear, é preferível aprendermos apenas SPNs válidas. Vamos ver algumas outras condições para a validade de uma SPN, mas para isso precisamos definir completude e consistência.

**Definição 6.** *Uma Sum-Product Network é completa sse todos os filhos do mesmo nó soma tem mesmo escopo.*

**Definição 7.** *Uma Sum-Product Network é consistente sse nenhuma variável aparece negada em um filho de um nó produto e não-negada em outro.*

A partir disso podemos construir o seguinte teorema de P. Domingos e H. Poon[6].

**Teorema 1.** *Uma Sum-Product Network é válida se ela é completa e consistente.*

*Prova.*

Toda SPN  $S$  pode ser representada por uma network polynomial  $\sum_k s_k \prod_k (...)$ , onde  $\prod_k (...)$  é um monômio das variáveis indicadores e  $s_k \geq 0$  é seu coeficiente (a soma dos produtos dos parâmetros que tenham os respectivos indicadores). Chamamos essa representação de *expansão* da SPN, já que ela é obtida aplicando a distributiva de baixo-para-cima em todos os nós produtos da SPN. Ao aplicarmos a distributiva, tratamos cada folha  $x_i$  como a soma expandida  $1x_i + 0\bar{x}_i$  e  $\bar{x}_i$  como  $0x_i + 1\bar{x}_i$ .

Uma SPN é válida se sua expansão é a própria network polynomial, ou seja, se os monômios da expansão e os estados  $x$  são correspondentes. Isso quer dizer que:

1. Cada monômio é não-zero em exatamente um estado.
2. Cada estado tem exatamente um monômio não-zero.

Pela condição 2,  $S(x)$  é igual ao coeficiente  $s_x$  do monômio não-zero e portanto  $\Phi_s(e) = \sum_{x \in e} S(x) = \sum_{x \in e} s_x = \sum_k s_k n_k(e)$ , onde  $n_k(e)$  é o número de estados  $x$  consistentes com  $e$  que tenham  $\sum_k(x) = 1$ .

Pela condição 1,  $n_k = 1$  se o estado  $x$  que tenha  $\prod_k(x) = 1$  é consistente com a evidência. Senão  $n_k = 0$  e portanto  $\Phi_s(e) = \sum_{k: \prod_k(e)=1} s_k = S(e)$  e a SPN é válida.

Por indução, podemos provar, começando pelas folhas até a raiz, que, se a SPN é completa e consistente, então sua expansão é sua network polynomial.

O caso folha é trivialmente verdade, pois se o nó é folha, então ele tem apenas uma variável em seu escopo e portanto é completo. Pela mesma hipótese, não se pode ter uma variável negada e não-negada já que existe apenas um indicador, tornando-a consistente. Portanto, o caso folha é completo e consistente e, se computarmos sua SPN  $S(l) = v_l x_l$ , podemos ver que  $S$  é igual a sua network polynomial.

Consideremos agora apenas os nós internos. Assumimos apenas nós internos com dois filhos, mas a extensão para o caso geral é imediata. Seja  $n^0$  um nó interno arbitrário com filhos  $n^1$  e  $n^2$ . Teremos as seguintes notações:

- $V^i$  o escopo do nó  $n^i$ ,
- $x^i$  o estado do escopo  $V^i$ ,
- $S^i$  a expansão do subgrafo enraizado em  $n^i$ ,
- $\Phi^i(x^i)$  a probabilidade não-normalizada de  $x_i$  sob  $S_i$ .

Pela hipótese de indução,  $S^1 = \sum_{x^1} \Phi^1(x^1) \prod(x^1)$  e  $S^2 = \sum_{x^2} \Phi^2(x^2) \prod(x^2)$ .

Se  $n^0$  é um nó soma, então  $S^0 = w_{01} \sum_{x^1} \Phi^1(x^1) \prod(x^1) + w_{02} \sum_{x^2} \Phi^2(x^2) \prod(x^2)$ . Se  $V^1 \neq V^2$ , então cada estado em  $V^1$  (ou  $V^2$ ) corresponde a múltiplos estados de  $V^0 = V^1 \cup V^2$ , e portanto cada monômio de  $V^1$  (e  $V^2$ ) é não-zero em mais de um estado de  $V^0$ , quebrando a correspondência entre monômios de  $S^0$  e estados de  $V^0$ . Mas se a SPN é completa, então  $V^0 = V^1 = V^2$  e seus estados são correspondentes. Portanto, pela indução de hipótese os monômios de  $V^1$  e  $V^2$  são também correspondentes e  $S^0 = \sum_{x^0} (w_{01} \Phi^1(x^0) + w_{02} \Phi^2(x^0)) \prod(x^0)$ , ou seja, a expansão de  $S^0$  é sua network polynomial.

Se  $n^0$  é um nó produto, então  $S^0 = (\sum_{x^1} \Phi^1(x^1) \prod(x^1)) (\sum_{x^2} \Phi^2(x^2) \prod(x^2))$ . Se  $V^1 \cap V^2 = \emptyset$ , então segue-se imediatamente que a expansão de  $V^0$  é a network polynomial. No caso mais geral, sejam  $V^{12} = V^1 \cup V^2$ ,  $V^{1--} = V^1 \setminus V^2$  e  $V^{2--} = V^2 \setminus V^1$ , e sejam  $x^{12}$ ,  $x^{1--}$  e  $x^{2--}$  seus estados correspondentes. Mas já que  $\Phi^1(x^1)$  é não-zero em exatamente um estado  $x^1$  e similarmente para  $\Phi^2(x^2)$ , então cada monômio no produto de  $S^1$  e  $S^2$  é não-zero no máximo em um único estado de  $V^0 = V^1 \cup V^2$ . Se a SPN não é consistente, então pelo menos um monômio no produto contém indicadores tanto positivos quanto negativos,  $x_i$  e  $\bar{x}_i$ , de uma variável. Como nenhum monômio na network polynomial contém tanto  $x_i$  e  $\bar{x}_i$ , então a expansão de  $S^0$  não é igual a sua network polynomial. Para garantirmos que cada monômio em  $S^0$  seja não-zero em pelo menos um estado de  $V^0$  então, para cada par  $(\prod(x^{1--}, x^{12}), \prod(x^{12}, x^{2--}))$ , deve existir um estado  $x^0 = (x^{1--}, x^{12}, x^{2--})$  onde ambos  $\prod(x^{1--}, x^{12})$  e  $\prod(x^{12}, x^{2--})$  são iguais a 1, e portanto os indicadores sobre  $x^{12}$  em ambos os monômios devem ser consistentes. Como, pela hipótese de indução, eles especificam completamente  $x^{12}$ , então eles devem ser os mesmos nos dois monômios. Portanto todos os monômios  $(\prod(x^{1--}, x^{12}), \prod(x^{12}, x^{2--}))$  devem ter mesmo  $x^{12}$  indicadores, ou seja, a SPN deve ser consistente.  $\square$

Completude e consistência não são necessárias para validade de uma SPN. Por exemplo, a rede  $S(x_1, x_2, \bar{x}_2) = \frac{1}{2}x_1\bar{x}_2 + \frac{1}{2}x_1$  é incompleta e inconsistente, mas satisfaz  $\Phi_S(e) = \sum_{x \in e} S(x)$  para toda evidência  $e$ , e pela definição de validade  $S$  é válida. No entanto, completude e consistência são necessárias para afirmar que toda subrede de  $S$  é válida. Tal hipótese pode ser provada por contradição. Seja  $S$  um nó que viola ou a completude ou a consistência da rede. Pode-se mostrar que  $S$  não é válida, já que ela ou subestima o valor da soma se é incompleta ou superestima se ela é inconsistente.

## REFERÊNCIAS

- [1] Renato Lui Geh. *Aprendizado Automático de Sum-Product Networks (SPN)*. 2015. URL: <http://www.ime.usp.br/~renatolg/mac0215/doc/project/relatorio.pdf>.
- [2] Renato Lui Geh. *Modeling and Reasoning with Bayesian Networks: Compiling Bayesian Networks*. 1. 2015. URL: <http://www.ime.usp.br/~renatolg/mac0215/doc/reports/week1/relatorio.pdf>.
- [3] Renato Lui Geh. *Modeling and Reasoning with Bayesian Networks: Inference by Variable Elimination 6.1-6.5*. 2. 2015. URL: <http://www.ime.usp.br/~renatolg/mac0215/doc/reports/week2/relatorio.pdf>.
- [4] Renato Lui Geh. *Modeling and Reasoning with Bayesian Networks: Inference by Variable Elimination 6.6-6.9*. 3. 2015. URL: <http://www.ime.usp.br/~renatolg/mac0215/doc/reports/week5/relatorio.pdf>.
- [5] Robert Gens e Pedro Domingos. “Learning the Structure of Sum-Product Networks”. Em: *International Conference on Machine Learning* 30 (2013).
- [6] Hoifung Poon e Pedro Domingos. “Sum-Product Networks: A New Deep Architecture”. Em: *Uncertainty in Artificial Intelligence* 27 (2011).