# Синтез математического представления ациклической алгебраической байесовской сети

H. A. Харитонов<sup>1</sup>, А. И. Березин<sup>2</sup> СПИИРАН, СПБГУ
<sup>1</sup>nikita.khariono95@yandex.ru, <sup>2</sup>beraliv.spb@gmail.com

Аннотация. Данная работа посвящена генерации алгебраический байесовских сетей цепной и звездчатой структуры.

Ключевые слова: алгебраические байесовские сети; вероятностные графические модели; фрагмент знаний; генерация сети

### І. Введение

Во время решения проблем и выполнения задач в теории принятия решений эксперт зачастую вынужден работать с колоссальным количеством суждений. Такие суждения могут быть представлены в разных формах (например, идеал конъюнктов [3] или множество квантов [3]). Необходимо учитывать все факторы высказывания, объединяя результаты по всем имеющимся данным. Такие данные часто декомпозируются на фрагменты знаний (ФЗ) [3]. Под ФЗ часто подразумевается множество утверждений, достаточно тесно связанных между собой, при этом ФЗ между собой могут иметь слабые связи. Соотношения между такими знаниями образуют алгебраическую байесовскую сеть (АБС) [1–4, 8].

АБС относятся к классу вероятностных графических моделей. В отличие от байесовских сетей доверия [5–7, 9], АБС оперируют как скалярными, так и интервальными значениями вероятностей в каждом  $\Phi$ 3.

Над набором ФЗ, при условии непротиворечивости, можно проводить логико-вероятностный вывод (ЛВВ) [1, 2]. Бывает он разных видов: локальный и глобальный. Локальный ЛВВ делится на априорный [2] и апостериорный [1]. Априорный вывод заключается в формировании оценок вероятностей или их уточнении на основе имеющихся ограничений. При апостериорном ЛВВ работа осуществляется на основе сформированного набора ФЗ, в который поступают новые уточняющие данные, или свидетельство. На основе этих данных необходимо принять какое-то решение.

## II. АЛГОРИТМ СОЗДАНИЯ ЦЕПНОЙ АЛГЕБРАИЧЕСКОЙ БАЙЕСОВСКОЙ СЕТИ

Назовем алгебраическую байесовскую сеть цепной, если каждый новый фрагмент знаний, добавляемый в нее,

Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ, проект №. 18-01-00626, а также государственного задания СПИИРАН № 0073-2018-0001.

имеет пересечение только с последним добавленным ФЗ. На рис. 1–3 приведены примеры таких АБС над пятью атомами.

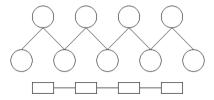


Рис. 1. Цепная АБС, состоящая из 4 Ф3, построенных над 2 атомами, с 1 атомом на пересечении

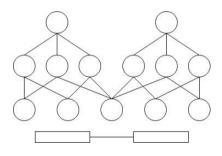


Рис. 2. Цепная АБС, состоящая из 2 Ф3, построенных над 3 атомами, с 1 атомом на пересечении

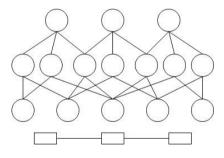


Рис. 3. Цепная АБС, состоящая из 3  $\Phi$ 3, построенных над 3 атомами, с 2 атомами на пересечении

В рамках данного исследования количество атомов на пересечениях фрагментов знаний, ровно как и количество атомов в них, одинаковы для всей сети, что позволяет нивелировать влияние разброса размеров ФЗ в планируемых экспериментах, и, более того, проследить зависимости от этих величин.

Входными данными для построения алгебраических байесовских сетей с цепной структурой являлись:

- 1. количество атомов в алфавите;
- 2. количество атомов во фрагменте знаний;
- 3. количество атомов на пересечении фрагментов знаний.

Границы значений интервалов вероятности истинности конъюнктов, содержащихся во фрагментах знаний. создавались псевдослучайным образом. Для каждого ФЗ случайно с шагом 0.5 выбирались нижняя  $(l_{\rm mean})$  и верхняя ( $u_{\text{mean}}$ ) средние в границах от [1.5; 3.5] и [6.5;8.5] соответственно. Для каждого интервала вероятности истинности конъюнкта его нижняя граница также случайно бралась с шагом 0.5 ИЗ  $[l_{\text{mean}}-1;l_{\text{mean}}+1]$ , а верхняя из интервала  $[u_{\text{mean}}-1;u_{\text{mean}}+1]$ . Подобный способ построения границ позволяет достаточно просто и без лишних проверок утверждать, что фрагмент знаний не будет заведомо непротиворечив (в силу того, что ни у одного конъюнкта нижняя границе не может быть выше верхней).

Для создания у алгебраической байесовской сети необходимой структуры использовалось двоичное представление индекса фрагмента знаний в сети: каждому атому АБС сопоставляется конкретная позиция в индексе. Если данный атом присутствует в данном  $\Phi$ 3, то его индекс равен 1, иначе -0.

Фрагменты знаний добавляются последовательно, начиная с первого индекса, что не умаляет общности построения. Второй фрагмент знаний «занимает» индексы с (n-k) до (2n-k), где n – количество атомов в  $\Phi 3$ , а k – количество атомов на пересечении. i -й  $\Phi 3$  «занимает» индексы с ((i-1)n-k) до (in-k). При таком задании индексов получается АБС необходимой структуры.

Приведем пример: пусть сеть строится над 10 атомами, фрагменты знаний имеют по 4 атома и по 2 атома в пересечении. В таком случае их индексы будут следующими:

- 1. 1111000000;
- 2. 0011110000:
- 3. 0000111100;
- 4. 0000001111.

Ниже приведены результаты эксперимента по измерению времени работы построения АБС цепной структуры с различным количеством атомов в АБС, ФЗ и на пересечениях. Было произведено 5000 измерений для каждого из набора этих переменных, для каждого эксперимента приведено математическое ожидание, также были измерены дисперсия и среднеквадратичное отклонение. Последнее для каждого эксперимента не превысило 5%-го значения относительно математического ожидания, что говорит о показательности результатов.

Часть значений в таблице пропущена: это объясняется тем, что в случае, когда фрагменты знаний нельзя «ровно» уложить в алфавит заданного размера, алгебраическая байесовская сеть не строится.

ТАБЛИЦА І РЕЗУЛЬТАТЫ ПОСТРОЕНИЯ АБС ЦЕПНОЙ СТРУКТУРЫ

Число	Число атомов во фрагменте знаний								
атомов	2		3	4					
в АБС		Число атомов на пересечении ФЗ							
	1	1	2	1	2	3			
10	18		18	9	11	18			
15	29	18	29			31			
20	42		41		26	44			
25	51	30	53	24		57			
30	62		64		39	70			
35	74	43	79			83			
40	88		91	40	55	99			
45	101	59	107			116			
50	116		122		74	132			
55	132	74	137	57		152			

Визуально результаты представлены на рис. 4. По вертикали отмечено время построения (в миллисекундах), по горизонтали — количество атомов в алгебраической байесовской сети. Как видно из графиков, алгоритмы имеют линейное время работы.

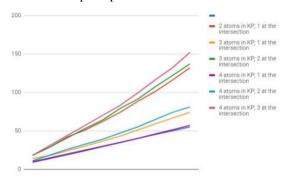


Рис. 4. Зависимость времени построения AБC цепной структуры от количества атомов в ней

## III. АЛГОРИТМ СОЗДАНИЯ ЗВЕЗДЧАТОЙ АЛГЕБРАИЧЕСКОЙ БАЙЕСОВСКОЙ СЕТИ

Звездчатой будем называть алгебраическую байесовскую сеть такую, что все фрагменты знаний в ней имеют одно общее пересечение. Пример такой АБС приведены на рис. 5. Серым выделено общее для всех фрагментов знаний пересечение.

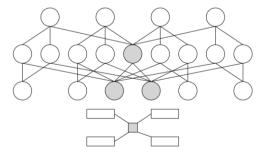


Рис. 5. Звездчатая АБС, состоящая из 4 Ф3, построенных над 3 атомами, с 2 атомами на пересечении

Задание оценок интервалов истинности конъюнктов во фрагменте знаний в данном случае происходит абсолютно также, как при построении алгебраической байесовской сети цепной структуры.

Однако построение индексов в данном происходит по-другому. Первый фрагмент добавляется аналогично. Атомы на позициях считаются общими для всех ФЗ. Поэтому второй индекс будет иметь на позициях 1...k и n+1...n+(n-k). А для i-го добавленного  $\Phi 3$  позиции в индексе, которые будут заняты единицами. будут: k + (n-k)\*(i-1)...k + (n-k)\*i. Для наглялности приведем пример co значениями, аналогичными предыдущему:

- 1. 1111000000;
- 2. 1100110000;
- 3. 1100001100:
- 4. 1100000011.

Для звездчатых алгебраических байесовских сетей был проведен эксперимент, аналогичный проведенному для цепных АБС. Количество проводимых измерений было равно 5000 для каждого набора параметров, в таблице ниже приведено полученное математическое ожидание в миллисекундах. Кроме математического ожидания посчитаны дисперсия и среднеквадратичное отклонение, не превысившее по значению 5% от среднего, что говорит о валидности эксперимента.

ТАБЛИЦА II ВРЕМЯ ПОСТРОЕНИЯ АБС ЗВЕЗДЧАТОЙ СТРУКТУРЫ

Число	Число атомов во фрагменте знаний								
атомов	2		3		4				
в АБС	Число атомов на пересечении ФЗ								
	1	1	2	1	2	3			
10	18		18	9	11	17			
15	28	18	28			30			
20	40		40		25	43			
25	51	29	52	23		56			
30	63		65		39	70			
35	75	43	78			85			
40	89		91	40	55	101			
45	103	57	107			126			
50	119		129		72	134			
55	133	74	140	74		165			

Пустые значения имеют тот же смысл, что и в первой части эксперимента. Кроме таблицы результаты представлены на графиках (рис. 6). По вертикали отмечено время построения (в миллисекундах), по горизонтали – количество атомов в алгебраической байесовской сети.

Как и при построении сети с цепной структурой, время создания алгебраической байесовской сети линейно. Кроме того, полученные значения близки к значениям в первом эксперименте, что объясняется схожестью структур.

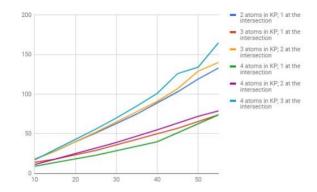


Рис. 6. Зависимость времени построения AБC звездчатой структуры от количества атомов в ней

#### IV. ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Алгоритмы, представленные в данной работе, открывают широкие просторы для дальнейшего исследования, тестирования и оптимизации всевозможных методов и подходов, использующихся в алгебраических байесовских сетях.

Дальнейшим направлением работ в данной области является создание алгоритма, строящего случайную алгебраическую байесовскую сеть, с возможностью задать количество атомов во фрагментах знаний. В настоящее время ведутся работы по разработке такого алгоритма.

#### Список литературы

- [1] Мальчевская Е.А., Золотин А.А. Уравнения апостериорного вывода в фрагментах знаний над идеалом дизьонктов // Материалы Всероссийской научной конференции по проблемам информатики СПИСОК. 2017. С. 395-403.
- [2] Сироткин А.В., Тулупьев А.Л. Локальный априорный вывод в расширенном фрагменте знаний с вероятностной неопределенностью // Сборник научных трудов сессии МИФИ в 15 томах «Интеллектуальные системы и технологии». 2008. Т. 10. С. 144-145.
- [3] Тулупьев А.Л., Николенко С.И., Сироткин А.В. Байесовские сети: логико-вероятностный подход. СПб: Наука, 2006. 607 с.
- [4] Berezin A.I., Romanov A.V., Zotov M.A. Algebraic Bayesian networks secondary structure synthesis: All possible minimal join graphs' set capacity estimate // XIX IEEE International Conference on Soft Computing and Measurements (SCM). 2016. Pp. 76-78. (SCOPUS)
- [5] Dal Ferro N., Quinn C., Morari F. A Bayesian belief network framework to predict SOC dynamics of alternative management scenarios // Soil and Tillage Research. 2018. Vol. 179. Pp. 114-124. (SCOPUS)
- [6] Farzi S., Kianian S. Rastkhadive I. Diagnosis of attention deficit hyperactivity disorder using deep belief network based on greedy approach // 5th International Symposium on Computional and Business Intelligence. 2017. # 8053552. Pp. 96-99. (SCOPUS)
- [7] Kabir G., Sumi R.S., Sadiq R., Tesfamariam S. Performance evaluation of employees using Bayesian belief network model // International Journal of Management Science and Engineering Management. 2018. Vol. 13. Issue 2. Pp. 91-99. (SCOPUS)
- [8] Mal'chevskaya E.A., Berezin A.I., Zolotin A.A., Tulupyev A.L. Algebraic Bayesian networks: local probabilistic-logic inference machine architecture and set of minimal joint graphs // Proceedings of the First International Scientific Conference: «Intelligent Information Technologies for Industry». 2016. Vol. 451. Pp. 69-79. (SCOPUS)
- [9] Topuz K., Uner H., Oztekin A., Yildirim M.B. Predicting pediatric clinic no-shows: a decision analytic framework using elastic net and Bayesian belief network // Annals of Operations Research. 2018. Vol. 263. Issue 1-2. Pp. 479-499. (SCOPUS)