





От синтаксического анализа графов к системам матричных уравнений

Юлия Сусанина

JetBrains Research, Programming Languages and Tools Lab Санкт-Петербургский Государственный Университет

14.12.2019

• КС-грамматика $G = (N, \Sigma, R)$ $\mathcal{L}(G_S) = \{\omega \mid S \Rightarrow_G^* \omega\}, S \in N$

- КС-грамматика $G = (N, \Sigma, R)$ $\mathcal{L}(G_S) = \{ \omega \mid S \Rightarrow_G^* \omega \}, S \in N$
- Орграф $D=(V,E,\sigma)$, $\sigma\subseteq\Sigma$, $E\subseteq V\times\sigma\times V$ $m\lambda n$ путь из m в n в графе D, λ слово данного пути

- КС-грамматика $G = (N, \Sigma, R)$ $\mathcal{L}(G_S) = \{ \omega \mid S \Rightarrow_G^* \omega \}, S \in N$
- Орграф $D=(V,E,\sigma)$, $\sigma\subseteq\Sigma$, $E\subseteq V\times\sigma\times V$ $m\lambda n$ путь из m в n в графе D, λ слово данного пути
- $R_A = \{(m, n) \mid m \lambda n \text{путь в } D, \lambda \in \mathcal{L}(G_A)\}$

- КС-грамматика $G = (N, \Sigma, R)$ $\mathcal{L}(G_S) = \{\omega \mid S \Rightarrow_G^* \omega\}, S \in N$
- Орграф $D=(V,E,\sigma)$, $\sigma\subseteq\Sigma$, $E\subseteq V\times\sigma\times V$ $m\lambda n$ путь из m в n в графе D, λ слово данного пути
- $R_A = \{(m,n) \mid m\lambda n$ путь в $D, \lambda \in \mathcal{L}(G_A)\}$

Вычислительные методы

- Использование достижений линейной алгебры
- Приближенные методы для ускорения вычислений
- Развитие и постоянное улучшение библиотек и программных пакетов, связанное с развитием искусственного интеллекта
- Возможность применения параллельных вычислений

Цель

• Создание подхода, основанного на методах линейной алгебры и вычислительной математики, к задаче CFPQ

Сведение CFPQ к решению матричных уравнений (1)

$$S o aSb \mid ab$$

$$T_E \in \mathbb{M}^{|V| \times |V|} : (T_E)_{ij} = 1 \iff (i,j) \in R_E \ \forall E \in (N \cup \Sigma)$$

Сведение CFPQ к решению матричных уравнений (1)

 T_S^∞ — наименьшее решение $T_S = T_a T_S T_b + T_a T_b$

Сведение CFPQ к решению матричных уравнений (2)

$$\{\mathcal{T}_S^k\}: egin{array}{ll} \mathcal{T}_S^0 = \mathbf{0} \ \mathcal{T}_S^{k+1} = \epsilon (T_a \mathcal{T}_S^k T_b + T_a T_b) \end{array}$$
 \mathcal{T}_S^∞ — наименьшее решение $\mathcal{T}_S = \epsilon (T_a \mathcal{T}_S T_b + T_a T_b),$

где ϵ т.ч. $\mathcal{T}_{\mathsf{S}}^k \leq \mathbf{1} \quad \forall k$

Сведение CFPQ к решению матричных уравнений (2)

$$\downarrow$$
 $\{\mathcal{T}_S^k\}: \ \mathcal{T}_S^0 = \mathbf{0}$ $\{\mathcal{T}_S^k\}: \ \mathcal{T}_S^{k+1} = \epsilon(T_a\mathcal{T}_S^kT_b + T_aT_b)$ \mathcal{T}_S^∞ — наименьшее решение $\mathcal{T}_S = \epsilon(T_a\mathcal{T}_ST_b + T_aT_b)$, где ϵ т.ч. $\mathcal{T}_S^k \leq \mathbf{1} \ orall k$ $(\mathcal{T}_S^{k+1})_{ij} > 0 \iff (\mathcal{T}_S^{k+1})_{ij} = 1$ $ceil(\mathcal{T}_S^\infty) = \mathcal{T}_S^\infty$

Способы решения

- Линейный случай
 - ightharpoonup линейные уравнения специального типа (уравнения Сильвестра: AXB + CXD = F)
 - ightharpoonup линейные системы Ax = b
- Нелинейный случай
 - метод Ньютона

$$X = G(X) \Rightarrow F(X) = X - G(X) = \mathbf{0}$$

$$X_{i+1} = X_i - (F'(X_i))^{-1} F(X_i) \iff \begin{cases} F'(X_i) H_i = -F(X_i) \\ X_{i+1} = X_i + H_i \end{cases}$$

Первая реализация

- SciPy
 - ▶ sSLV решение разреженной системы линейных уравнений
 - dNWT нахождение корней уравнения, метод Ньютона
- Результаты сравнения с матричным алгоритмом (в мс)

Ontology	V	dNWT	sSLV	dGPU	sCPU	sGPU
bio-meas	341	284	35	276	91	24
people-pets	337	73	49	144	38	6
funding	778	502	184	1246	344	27
wine	733	791	171	722	179	6
pizza	671	334	161	943	256	23

Результаты

- ACM SIGMOD 2020 Student Research Competition: Yuliya Susanina. Context-Free Path Querying via Matrix Equations. (принят во второй тур соревнования)
- (+) Результаты работы в первом полугодии
 - CIBB 2019:

Yuliya Susanina, Anna Yaveyn and Semyon Grigorev. Modification of Valiant's Parsing Algorithm for String-Searching Problem. (доклад, ожидается публикация)

• Журнал «Труды ИСП РАН»: Сусанина Ю.А., Григорьев С.В. Модификация алгоритма Валианта для задачи поиска подстрок. (ожидается публикация)

Дальнейшие планы

- Эффективная реализация предложенного подхода с использованием специализированных библиотек и параллельных вычислений
- Определение подклассов полиномиальных уравнений, решение которых может быть сведено к CFPQ
- Попытка построить взаимное сведение между CFPQ и решением соответсвующих подклассов уравнений
- Планируется публикация результатов на GRADES-NDA 2020