# Разработка алгоритма синтаксического анализа через умножение матриц

Анна Явейн

Куратор: Григорьев Семен

2016

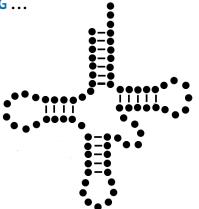
### Немного биологии

### PHK:

■ Первичная структура

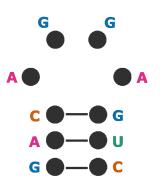
... ACCUUUCUAAAG...

■ Вторичная структура



### Представление вторичной структуры



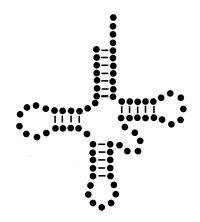


# Расширения КС грамматики

 $(V, \Sigma, R, S)$ 

# Контекстно-свободная грамматика:

 $\begin{matrix} N \mapsto A \\ N \mapsto A \mid B \end{matrix}$ 



# Расширения КС грамматики

 $(V, \Sigma, R, S)$ 

# Булева грамматика:

 $N\mapsto A$ 

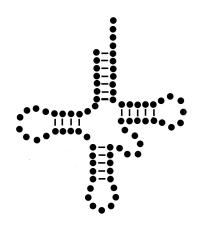
 $N \mapsto A \mid B$ 

 $N \mapsto A$ 

 $N \mapsto A \mid B$ 

 $N \mapsto A \& B$ 

 $N \mapsto \neg A$ 

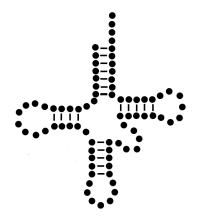


# Расширения КС грамматики

$$(V, \Sigma, R, S)$$

# Стохастическая грамматика:

$$N \mapsto A, \quad p_{N \mapsto A}$$
  
 $N \mapsto A|B, \quad p_{N \mapsto A|B}$ 



### Задача

### Дано:

- Первичная структура РНК.
- Вид вторичной структуры задан грамматикой.

#### Хотим найти:

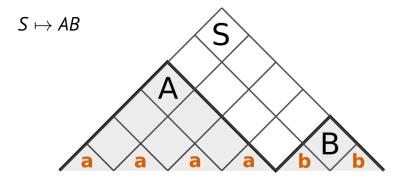
■ Подстроку РНК, которая сворачивается во вторичную структуру данного вида.

#### Усложнение:

■ Первичная структура в виде графа.

### Базовое решение

Алгоритм Кока — Янгера — Касами (СҮК).



6/13

# Базовое решение (СҮК)

- Не предназначен для поиска.
- $O(n^3 |G|).$
- Булева / стохастическая грамматика.
- На входе не строка, а граф.

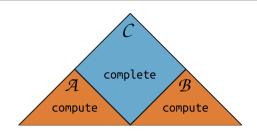
# Решение (Охотин, 2014)

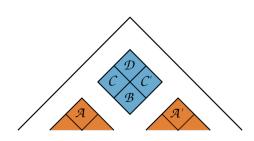
### compute:

compute(A) compute(B)complete(C)

### comlete:

 $\begin{array}{lll} \operatorname{comlete}(\mathcal{B}) \\ \mathcal{C} & += & \mathcal{A} * \mathcal{B} \\ \operatorname{comlete}(\mathcal{C}) \\ \mathcal{C}' & += & \mathcal{B} * \mathcal{A}' \\ \operatorname{comlete}(\mathcal{C}') \\ \mathcal{D} & += & \mathcal{A} * \mathcal{C}' \\ \mathcal{D} & += & \mathcal{C} * \mathcal{A}' \\ \operatorname{comlete}(\mathcal{D}) \end{array}$ 



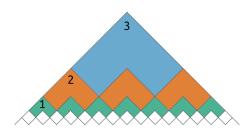


# Решение (Охотин, 2014)

- Булева / стохастическая грамматика.
- $O\left(MM(n) \log^{O(1)}(n) |G|\right).$
- Рекурсивный.
- Много перемножений небольших матриц.
- Плохо параллелится.

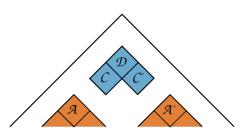
■ Реализовано на F#

# Решение (переработанный алгоритм)



### comlete:

$$\begin{array}{lll} \mathcal{C} & += & \mathcal{A} * \mathcal{B} \\ \mathcal{C}' & += & \mathcal{B} * \mathcal{A}' \\ \texttt{comlete}(\mathcal{C}) \\ \texttt{comlete}(\mathcal{C}') \\ \mathcal{D} & += & \mathcal{A} * \mathcal{C}' \\ \mathcal{D} & += & \mathcal{C} * \mathcal{A}' \\ \texttt{comlete}(\mathcal{D}) \end{array}$$



# Решение (переработанный алгоритм)

- Булева / стохастическая грамматика.
- $O\left(MM(n)\log^{O(1)}n|G|\right).$
- Чуть менее рекурсивный.
- Параллельное умножение матриц.

■ Реализовано на F#

### Что осталось

- Эффективно перемножать много маленьких матриц.
- Не линейный вход.

### Ссылка