

Выпускная квалификационная работа

Разработка синтаксиса dataflow языка  
программирования для решения задач в  
разностных схемах

Студент: Зайченков П.О., 818 группа,  
Научный руководитель: к.ф.-м.н. Нейман-заде М.И.

Московский Физико-Технический Институт

Москва, 2012

# Цель работы

- Разработка синтаксиса языка программирования для решения задач в разностных схемах
- Использование dataflow парадигмы: описание зависимостей между данными в терминах потоков

## Особенности языка

- Сокращение времени написания задачи за счет приближения синтаксиса языка математической нотацией к предметной области
- Поддержка параллельности

# Концепции языка

## Математическая нотация

- Математическая нотация естественна для dataflow систем
- Использование текстового процессора  $\text{\LaTeX}$  для визуализации математических концепций

### Программа на Eq

$heat(T, X, h, \tau, a): \mathbb{Z}, \mathbb{Z}, \mathbb{R}, \mathbb{R}, \mathbb{R} \rightarrow ([0, \dots] \Rightarrow \mathbb{R})$

$u \in ([0, X] \Rightarrow \mathbb{R})$

$$u_j^{[0]} \mid \forall j \leftarrow \sin(\pi \cdot j \cdot h)$$

$$u_j^{[l]} \leftarrow \begin{cases} j = 0 \cup j = X & 0 \\ \text{otherwise} & \frac{a^2 \cdot \tau}{h^2} \cdot (u_{j-1}^{[l-1]} + u_{j+1}^{[l-1]}) + (1 - \frac{2 \cdot a^2 \cdot \tau}{h^2}) \cdot u_j^{[l-1]} \end{cases}$$

**return** ( $u^{[T-1]}$ )

# Концепции языка

## Макропроцессор

- Дополнение синтаксиса языка произвольными конструкциями для обеспечения совместимости с множеством библиотек к  $\text{\LaTeX}$
- Замена препроцессора  $\text{\LaTeX}$
- Проверка выражений на основе анализа грамматических правил

| Пример             | $\text{\LaTeX}$   | Замена  |
|--------------------|---|---|
| $  - 5  $          | <code>  \expr  </code>                                    | <code>\call{abs}{\expr{1}}</code>                                     |
| $\int_0^5 f(x) dx$ | <code>\int_{\expr}{\expr}</code><br><code>\expr dx</code> | <code>\call{int}{\expr{1},</code><br><code>\expr{2}, \expr{3}}</code> |

# Пример

## Уравнение теплопроводности

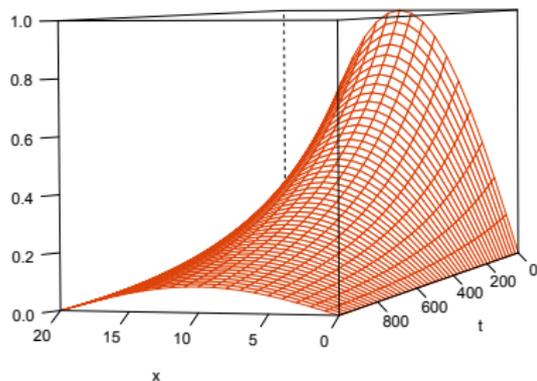
### Формулировка задачи

$$4u_t = u_{xx}, 0 \leq x \leq 2, t > 0 \quad (1)$$

$$u(0, t) = 0 \quad (2)$$

$$u(2, t) = 0 \quad (3)$$

$$u(x, 0) = \sin(\pi x) = f(x) \quad (4)$$



### Разностная схема

$$\frac{u_m^p - u_m^{p-1}}{\tau} - a^2 \frac{u_{m-1}^{p-1} - 2u_m^{p-1} + u_{m+1}^{p-1}}{h^2} = 0, \quad a = \frac{1}{2} \quad (5)$$

# Пример

## Решение задачи теплопроводности

### Язык C

```
1 double* heat(unsigned T, unsigned X,  
2             double h, double tau, double a)  
3 {  
4     int i, j;  
5     double alpha = a * a * tau / (h * h);  
6     double* new_u = (double*)  
7         malloc (sizeof (double) * X);  
8     double* u = (double*)  
9         malloc (sizeof (double) * X);  
10    for (i = 0; i < X; i++)  
11        u[i] = sin(M_PI * i * h);  
12    for (i = 1; i < T; i++)  
13    {  
14        double* tmp;  
15        for (j = 0; j < X; j++)  
16        {  
17            if (j == 0 || j == X - 1)  
18                new_u[j] = 0;  
19            else  
20                new_u[j] = alpha * (u[j-1] + u[j+1])  
21                    + (1 - 2 * alpha) * u[j];  
22        }  
23        tmp = u, u = new_u, new_u = tmp;  
24    }  
25    free (new_u);  
26    return u;  
27 }
```

### Язык Eq

$heat(T, X, h, \tau, a): \mathbb{Z}, \mathbb{Z}, \mathbb{R}, \mathbb{R}, \mathbb{R} \rightarrow ([0, \dots] \Rightarrow \mathbb{R})$

$u \in ([0, X] \Rightarrow \mathbb{R})$

$$u_j^{[0]} \forall j \leftarrow \sin(\pi \cdot j \cdot h)$$

$$u_j^{[i]} \leftarrow \begin{cases} j = 0 \cup j = X & 0 \\ \text{otherwise} & \frac{a^2 \cdot \tau}{h^2} \cdot (u_{j-1}^{[i-1]} + u_{j+1}^{[i-1]}) + (1 - \frac{2 \cdot a^2 \cdot \tau}{h^2}) \cdot u_j^{[i-1]} \end{cases}$$

return  $(u^{[T-1]})$

# Пример

## Решение задачи теплопроводности

### Представление программы на Eq в текстовом виде

```
1\begin{eqcode}{heat}{T, X, h, \tau, a}{\type{Z}, \type{Z}, \type{R},
2  \type{R}, \type{R}}{\arraytype{\ldots}{R}}
3  u \in \arraytype{X}{R} \lend
4  u^{[0]}_j | \forall j \gets \call{sin}{\pi \cdot j \cdot h} \lend
5  u^{[\iter]}_j \gets
6  \begin{cases}
7    j = 0 \cup j = X & 0 \lend
8    \text{otherwise} & \frac{a^2 \cdot \tau}{h^2} \cdot (u^{[\iter-1]}_{j-1} +
9    u^{[\iter-1]}_{j+1}) + (1 - \frac{2 \cdot a^2 \cdot \tau}{h^2}) \cdot
10   u^{[\iter-1]}_j \lend
11  \end{cases} \lend
12  \return {u^{[T-1]}} \lend
13\end{eqcode}
```

# Поддержка параллельности

## Разделение параллельных и зависимых операций

```
1:  $u(\partial\Omega) \leftarrow g$ 
2: for  $t \leftarrow 1$  to  $T$  do
3:   for  $x \leftarrow 1$  to  $X$  do
4:      $u(x, t) \leftarrow$ 
        $f(u, x, t, t-1, \dots, t-k)$ 
5:   end for
6: end for
```

$g$  — граничные/начальные условия

### Особенности:

- Вычисления описываются рекуррентным соотношением по  $t$
- Вычисления независимы по  $x$

# Поддержка параллельности

## Декларативный подход

- Программа представляет собой последовательность деклараций, из которых можно построить граф зависимостей по данным
- Итерационная зависимость выражается рекуррентным соотношением
- Если отсутствует связь между операциями в графе зависимостей, то операции могут быть исполнены параллельно

$$u_j^{[l]} \leftarrow \begin{cases} j = 0 \cup j = X & 0 \\ \text{otherwise} & \frac{a^2 \cdot \tau}{h^2} \cdot (u_{j-1}^{[l-1]} + u_{j+1}^{[l-1]}) + (1 - \frac{2 \cdot a^2 \cdot \tau}{h^2}) \cdot u_j^{[l-1]} \end{cases}$$

# Поддержка параллельности

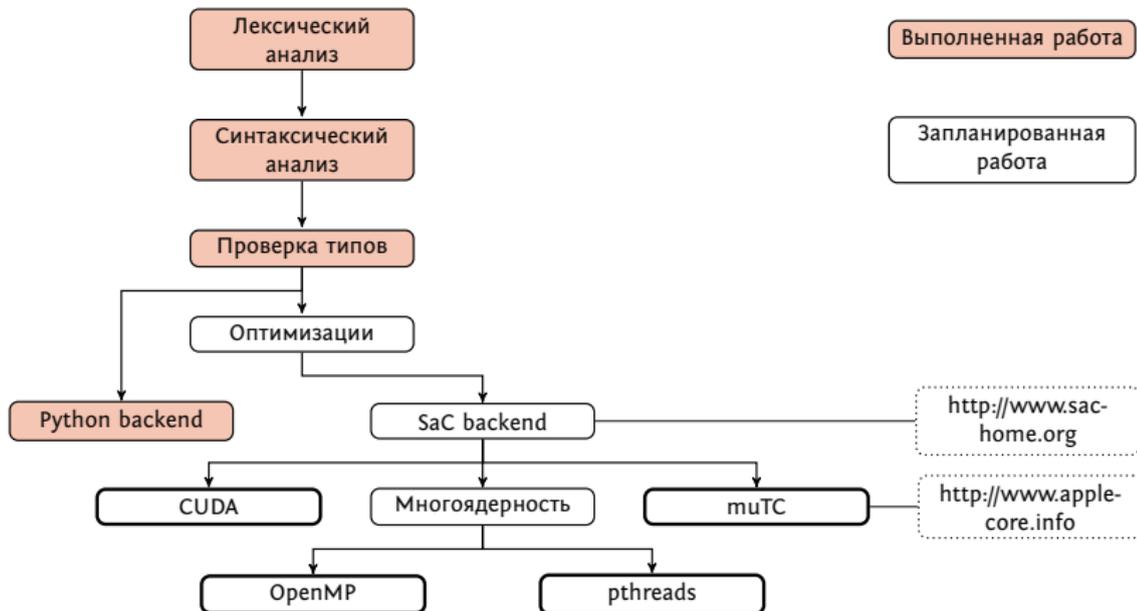
## Синхронные dataflow потоки

- Независимые рекуррентные соотношения могут вычисляться параллельно
- Рекуррентные соотношения порождают потоки

## Потоковый функционал

- Источник потоков в виде рекуррентных соотношений
- Активация потоковой схемы через обращение к элементу потока
- Трансформаторы — чистые функции над потоками (значение функции зависит только от своих аргументов)

# Структура компилятора

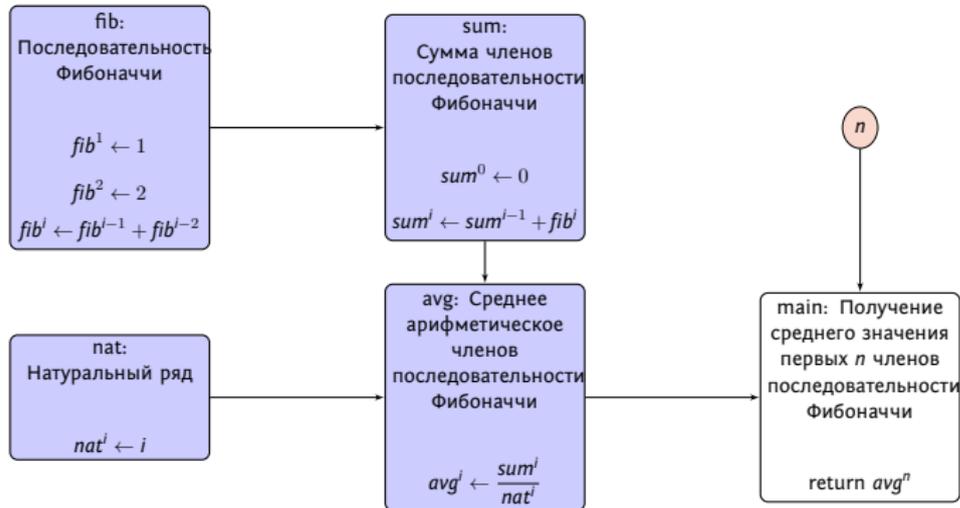


# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Задача

Нахождение арифметического среднего первых  $n$  чисел последовательности Фибоначчи.



### Промежуточное представление

- Программа хранится в виде абстрактного синтаксического дерева
- Рекуррентные соотношения хранятся в отдельной таблице
- Каждая потоковая переменная содержит ссылку на описание рекуррентного соотношения

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Реализация на Eq

$sum(fib): \overline{\mathbb{Z}} \rightarrow \overline{\mathbb{Z}}$

$s \in \overline{\mathbb{Z}}$

$s^{[0]} \leftarrow 0$

$s^{[l]} \leftarrow s^{[l-1]} + fib^{[l]}$

**return** (s)

$avg(sum): \overline{\mathbb{Z}} \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$

$n \in \overline{\mathbb{Z}}$

$n^{[l]} \leftarrow l$

$avg \in \overline{\mathbb{R}}$

$avg^{[l]} \leftarrow \frac{sum^{[l]}}{n^{[l]}}$

**return** (avg)

$\mu(): \rightarrow \mathbb{R}$

$fib \in \overline{\mathbb{Z}}$

$fib^{[1]} \leftarrow 1$

$fib^{[2]} \leftarrow 1$

$fib^{[l]} \leftarrow fib^{[l-1]} + fib^{[l-2]}$

$res \in \overline{\mathbb{R}}$

$res \leftarrow avg(sum(fib))$

**return** (res<sup>[5]</sup>)

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Реализация рекуррентного соотношения

Рекуррентное соотношение

$$fib^{[1]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[2]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[l]} \leftarrow fib^{[l-1]} + fib^{[l-2]}$$

- Текущее окно:

|   |   |
|---|---|
| 1 | 2 |
| 1 | 1 |

- Вычисление 3 элемента:

$$f^3 = f^2 + f^1 = 2$$

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Алгоритм вычисления рекуррентного соотношения

Рекуррентное соотношение

$$fib^{[1]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[2]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[l]} \leftarrow fib^{[l-1]} + fib^{[l-2]}$$

- Текущее окно:

|   |   |
|---|---|
| 1 | 2 |
| 1 | 2 |

- Вычисление 4 элемента:

$$f^4 = f^3 + f^2 = 3$$

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Алгоритм вычисления рекуррентного соотношения

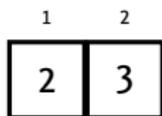
Рекуррентное соотношение

$$fib^{[1]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[2]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[l]} \leftarrow fib^{[l-1]} + fib^{[l-2]}$$

- Текущее окно:



- Вычисление 5 элемента:

$$f^5 = f^4 + f^3 = 5$$

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Алгоритм вычисления рекуррентного соотношения

Рекуррентное соотношение

$$fib^{[1]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[2]} \leftarrow 1$$

$$fib^{[l]} \leftarrow fib^{[l-1]} + fib^{[l-2]}$$

- Текущее окно:

|   |   |
|---|---|
| 1 | 2 |
| 3 | 5 |

# Реализация языка и компилятора

## Пример

### Сгенерированный код на Python

```
1class recur_mu_fib:
2    def __init__(self, local_vars): # stream constructor
3        self.window = [local_vars['mu_fib_1'], local_vars['mu_fib_2']] # sliding window initial values
4        self.size = len(self.window)
5        self.locals = local_vars
6    def generate(self, _iter): # stream generator
7        start = 1 # initial case
8        i = start # iterator variable
9        window = self.window # local window
10       while i <= _iter:
11           if i < start + self.size:
12               yield window[i - start] # if i less than window size, then return a base case
13           else:
14               yield window[-1] # else return the last value
15           if i - start >= self.size-1:
16               # calculate new value using recurrent formula
17               new = (window[-1] + window[(self.size - 2)])
18               window = list (deque(window).rotate(-1)) # window shift routine
19               window[-1] = new
20           i += 1
21def __main():
22    mu_fib_1 = 1 # stream initial values
23    mu_fib_2 = 1
24    mu_fib = recur_mu_fib(locals()) # stream is constructed as a new object
25    mu_res = avg(sum(mu_fib)) # we pass a stream object to a 'avg' function
26    return (last_value (_mu_res.generate(5))) # generate 5th stream value
```

# Результаты

- ✓ Разработан прототип языка, включающий следующие концепции:
  - Математическая нотация
  - Макропроцессор, расширяющий синтаксис языка
  - Разделение параллельных и зависимых операций
  - Рекуррентные соотношения
  - Синхронные потоки
- ✓ Описан синтаксис языка в виде формы Бэкуса-Наура
- ✓ Разработан front-end компилятора
- ✓ Написан backend на Python

# Дальнейшая работа

-  Интеграция с языком SaC
-  Написание тестов и измерение производительности

# Спасибо за внимание

`https://github.com/zayac/eq`